PATENT ABSTRACTS OF JAPAN



2000 8728

(43)Date of publication of application: 14.01.2000

(51)Int.CI.

(22)Date of filing:

H04N 5/85 G11B 20/10 H04N 5/92

(21)Application number: 10-263716

17.09.1998

(71)Applicant: MATSUSHITA ELECTRIC IND CO LTD

(72)Inventor: NAKATANI TOKUO

GOTOU YOSHITOSHI TAMAKOSHI YASUSHI

KATO HIROSHI OKADA TOMOYUKI MURASE KAORU

(30)Priority

Priority number: 09251991

251991 Priority date: 17.09.1997

Priority country: JP

10092044 10114665 03.04.1998 24.04.1998

JP

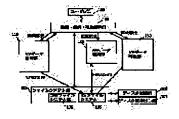
JP

(54) OPTICAL DISK RECORDER, COMPUTER READABLE STORAGE MEDIUM STORING FILE MANAGEMENT PROGRAM AND OPTICAL DISK

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To smoothly and continuously reproduce AV data and to efficiently record it together with data other than the AV data by referring to sector information, searching for an area which is more than a prescribed size that insures continuous reproduction and does not span a zone boundary and sequentially writing a video object in a search continuous space area.

SOLUTION: A picture recording edit reproduction controlling part 105 refers to a space bitmap and each allocation descriptor of a file management area, searches an idle area on an optical disk, inquires an AV file system 103 whether or not a zone boundary exists in the idle area, decides it according to a prescribed means and produces a free space list. The part 105 decides the minimum size of dummy continuous record according to formulas I and II, secures a space area that is larger than the minimum size as dummy continuous record and decides a record order. For instance, it decides that an idle area which is secured so as to reduce a seek operation is placed on an outer circumference side from an inter circumference side of the optical disk.



Name (* To # TO V (DESPENSE) # TO 1 SOFTIS

i.

- Carping-D-213 DECIMAL COLUMN (20):

٠п

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

10.08.1999

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

3069324

[Date of registration]

19.05.2000

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

".

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開2000-13728 (P2000-13728A)

(43)公開日 平成12年1月14日(2000.1.14)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号	F I			テーマコード(参考)
H04N	5/85		H04N	5/85	В	5 C O 5 2
G11B	20/10	301	G11B	20/10	3 0 1 Z	5 C O 5 3
H 0 4 N	5/92		H 0 4 N	5/92	Н	5 D O 4 4

審査請求 有 請求項の数25 OL (全 43 頁)

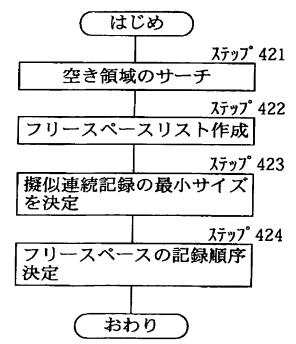
			· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
(21)出願番号	特願平10-263716	(71) 出題人	000005821
			松下電器産業株式会社
(22)出顧日	平成10年9月17日(1998.9.17)		大阪府門真市大字門真1006番地
	, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	(72)発明者	中谷、徳夫
(31)優先権主張番号	特層平9-251991	(1-77-74)	大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器
(32)優先日	平成9年9月17日(1997.9.17)		産業株式会社内
		(=0) ====	
(33)優先権主張国	日本 (JP)	(72)発明者	後藤 芳稔
(31)優先権主張番号	特顧平10-92044	}	大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器
(32)優先日	平成10年4月3日(1998.4.3)		産業株式会社内
(33)優先権主張国	日本 (JP)	(74)代理人	100090446
(31)優先權主張番号	特廣平10-114665		弁理士 中島 司朗 (外1名)
(32)優先日	平成10年4月24日(1998.4.24)		
(33)優先権主張国	日本 (JP)		
(oo) Rysham Mar	H-1- (0-2)		最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 光ディスク記録装置、ファイル管理プログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記憶媒体 および光ディスク

(57)【要約】

【課題】 本発明は、ビデオオブジェクトの円滑な連続 再生を保証することができる光ディスク記録装置、ファイル管理プログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記憶媒体および光ディスクを提供する。

【解決手段】 本発明の光ディスク記録装置は、隣接する複数トラックからなる複数のゾーンに分割された光ディスクを対象とし、光ディスクから各セクタのデータ割当て状況を示すセクタ情報を読み出す読み出し手段と、光ディスクにビデオオブジェクトを書き込む書き込み手段と、読み出し手段、書き込み手段を制御する制御手段とを備え、前記制御手段は、セクタ情報を参照して、再生装置に対して連続再生を保証する所定サイズ以上かつゾーン境界を跨がない連続空き領域を探索し、ビデオオブジェクトを、探索した連続空き領域に順次書き込むように書き込み手段を制御する。



20

【特許請求の範囲】

【請求項1】 光ディスクにビデオオブジェクトを記録 する光ディスク記録装置であって、

前記光ディスクは、光ディスクの各セクタのデータ割当 て状況を示すセクタ情報が記録されており、隣接する複 数トラックからなる複数のゾーンに分割され、

前記光ディスク記録装置は、

セクタ情報を光ディスクから読み出す読み出し手段と、 光ディスクにビデオオブジェクトを書き込む書き込み手 段と.

読み出し手段、書き込み手段を制御する制御手段とを備え、

前記制御手段は、

読み出されたセクタ情報を参照して、再生装置に対して 連続再生を保証する所定サイズ以上かつゾーン境界を跨 がない連続空き領域を探索し、

ビデオオブジェクトを、探索した連続空き領域に順次書 き込むように書き込み手段を制御することを特徴とする 光ディスク記録装置。

【請求項2】 前記制御手段は、さらに、

書き込み手段によりビデオオブジェクトが連続的に記録 された領域を示す管理情報を作成し、

作成した管理情報を光ディスクに書き込むように書き込み手段を制御し、

前記空き領域の探索において、前記管理情報が光ディスクに記録されている場合は、前記セクタ情報とともに管理情報を参照することを特徴とする請求項1記載の光ディスク記録装置。

【請求項3】 前記光ディスクのデータ記録領域は、2 kバイトの複数のセクタに分割され、さらに連続する1 30 6セクタからなる複数のECCブロックに分割され、

前記ビデオオブジェクトは2kバイトのサイズを有する 複数のパックからなり、

前記所定サイズは、次式で表されるEccプロック数N_ecc に相当するサイズであり、

N_ecc = Vo * Tj / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr)) 式中、Tjは再生装置における光ピックアップの最大ジャンプ時間、Vrはトラックバッファの入力転送レート (Mb ps)、Voはトラックバッファの出力転送レート (Mbps)を示すことを特徴とする請求項1記載の光ディスク記録 40 装置。

【請求項4】 前記光ディスクのデータ記録領域は、2 kバイトの複数のセクタに分割され、さらに連続する1 6セクタからなる複数のECCブロックに分割され、

前記ビデオオブジェクトは複数の2kバイトのサイズを 有するパックからなり、

前記所定サイズは、次式で表されるEccブロック数N_ecc に相当するサイズであり、

 $N_{ecc} = dN_{ecc} + Vo * (Tj + Ts) / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr))$

式中、dN_eccは前記連続空き領域において欠陥セクタを有するECCブロック数、Tjは再生装置における光ピックアップの最大ジャンプ時間、Tsは光ピックアップがdN_ecc個のECCブロックをスキップするのに要する時間、Vrはトラックバッファの入力転送レート(Mops)、Voはトラックバッファの出力転送レート(Mops)を示すことを特徴とする請求項1記載の光ディスク記録装置。

【請求項5】 前記出力転送レートVoは次式で表され、

10 Vo = (N_pack*2048*8)*(27M/(SCR_first_next - SCR_f
irst_current))

式中、N_packは、上記N_ecc個のEccブロック中に記録すべきビデオオブジェクトに含まれる全パック数、SCR_first_nextは再生装置においてビデオオブジェクトの先頭パックをトラックパッファから出力すべき時刻(1/(27 M) 秒単位)、SCR_first_currentは後続するビデオオブジェクトの先頭パックに記録され、再生装置において当該パックをトラックバッファから出力すべき時刻(1/(2 M) 秒単位)であることを特徴とする請求項3又は4記載の光ディスク記録装置。

【請求項6】 光ディスクからデータを読み出す読み出し部と、光ディスクにデータを書き込む書き込み部とを有するコンピュータに用いられ、光ディスクにビデオオブジェクトを記録するためのファイル管理プログラムを記憶したコンピュータ読み取り可能な記憶媒体であって

前記光ディスクは、光ディスクの各セクタのデータ割当 て状況を示すセクタ情報が記録されており、隣接する複数トラックからなる複数のゾーンに分割され、

30 前記ファイル管理プログラムは、

各セクタのデータ割当て状況を示すセクタ情報を光ディスクから読み出す読み出しステップと、

セクタ情報を参照して、再生装置に対して連続再生を保 証する所定サイズ以上かつゾーン境界を跨がない連続空 き領域を探索する探索ステップと、

ビデオオブジェクトを、探索した連続空き領域に順次書 き込む書き込みステップとをコンピュータに実行させる ことを特徴とするコンピュータ読み取り可能な記憶媒 体。

10 【請求項7】 ファイル管理プログラムは、さらに、 書き込みステップにおいてビデオオブジェクトが連続的 に記録された領域を示す管理情報を作成する作成ステッ プと

作成した管理情報を光ディスクに書き込むステップとを 有し、

前記探索ステップは、前記空き領域の探索に際して、管理情報が光ディスクに記録されている場合は、前記セクタ情報とともに管理情報を参照することを特徴とする請求項6記載のコンピュータ読取可能なプログラム記憶媒

50 体。

【請求項8】 前記光ディスクのデータ記録領域は、2 kバイトの複数のセクタに分割され、さらに連続する1 6セクタからなる複数のECCブロックに分割され、

前記ビデオオブジェクトは2kバイトのサイズを有する 複数のパックからなり、

前記所定サイズは、次式で表されるEccブロック数N_ecc に相当するサイズであり、

 $N_{ecc} = Vo * Tj / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr))$ 式中、Tiは光ピックアップの最大ジャンプ時間、Vrはト ラックバッファの入力転送レート (Mbps)、Voはトラッ クバッファの出力転送レート(Mbps)を示すことを特徴 とする請求項6記載のコンピュータ読取可能なプログラ ム記憶媒体。

【請求項9】 前記光ディスクのデータ記録領域は、2 kバイトの複数のセクタに分割され、さらに連続する1 6セクタからなる複数のECCブロックに分割され、

前記ビデオオブジェクトは2kバイトのサイズを有する 複数のパックからなり、

前記所定サイズは、次式で表されるEccブロック数N_ecc に相当するサイズであり、

 $N_{ecc} = dN_{ecc} + Vo * (Tj + Ts) / ((16*8*2048) *$ (1 - Vo/Vr))

式中、dN_eccは前記連続空き領域において欠陥セクタを 有するECCブロック数、Tiは光ピックアップの最大ジャ ンプ時間、Tsは光ピックアップがdN_ecc個のECCブロッ クをスキップするのに要する時間、Vrはトラックバッフ ァの入力転送レート(Mops)、Voはトラックバッファの 出力転送レート(Mops)を示すことを特徴とする請求項 6記載のコンピュータ読取可能なプログラム記憶媒体。 【請求項10】 前記出力転送レートVoは次式で表さ

 $Vo = (N_pack*2048*8)*(27M/(SCR_first_next - SCR_f)$ irst current))

式中、N_packは、上記N_ecc個のEccブロック中に記録す べきビデオオブジェクトに含まれる全パック数、SCR_fi rst_nextは再生装置においてビデオオブジェクトの先頭 パックをトラックバッファから出力すべき時刻(1/(27 M) 秒単位)、SCR_first_currentは後続するビデオオブ ジェクトの先頭バックを、再生装置においてトラックバ ッファから出力すべき時刻(1/(27M) 秒単位)であるC 40 とを特徴とする請求項7又は8記載のコンピュータ読取 可能なプログラム記憶媒体。

【請求項11】 複数のセクタに分割されたデータ記録 領域を有し、コンピュータ読取可能かつ光ディスクであ って、

前記データ記録領域は、隣接する複数トラックからなる 複数のゾーンに分割され、

各セクタのデータ割当状況を示すセクタ割当情報と、 ビデオオブジェクトが記録され、かつゾーン境界を含ま ない所定サイズ以上の連続する領域を示す管理情報とを 50 セクタ毎に誤り訂正符号が付与され、

記録していることを特徴とする光ディスク。

【請求項12】 複数のセクタに分割されたデータ記録 領域を有し、コンピュータ読み取り可能かつ光ディスク であって、

前記データ記録領域には連続する複数セクタからなるブ ロック領域が複数設けられ、

各セクタのデータ割当状況を示すセクタ割当情報を記録 する領域と、

各ブロック領域のデータ割当状況を示すブロック割当情 報を記録する管理領域とを有することを特徴とする光デ ィスク。

【請求項13】 ブロック割当情報において映像データ を主とするデータが割当て済みのブロック領域に対し て、セクタ割当情報において当該ブロック領域内の全セ クタが割当て済であると記録されていることを特徴とす る請求項12記載の光ディスク。

【請求項14】 前記ブロック領域は、

ブロック領域のサイズをし(単位はビット)、再生装置 におけるシーク時間をT(秒)、光ディスクから読み出 20 されたデータを一時的に保持するバッファへの入力ビッ トレートをVin (Mbps)、バッファからの出力ビット レートをVout (Mbps) とするとき、

L>T*Vin*Vout/(Vin-Vout)

を満たすサイズに定められることを特徴とする請求項1 2記載の光ディスク。

【請求項15】 ブロック割当情報において映像データ 以外のデータが割当て済みのブロック領域に対して、セ クタ割当情報において当該ブロック領域内のセクタのう ち、当該データが記録されているセクタのみが割当て済 30 であると記録されていることを特徴とする請求項14記 載の光ディスク。

【請求項16】 前記データ領域は、隣接する複数トラ ックからなる複数のゾーン領域に分割され、

ブロック領域のそれぞれは、いずれか1つのゾーン領域 内に含まれることを特徴とする請求項14記載の光ディ

【請求項17】 前記各ゾーン領域において、ゾーン境 界に隣接しないブロック領域はいずれも同じサイズを有 し、ゾーン境界に隣接する1つのブロック領域は当該サ イズ以上のサイズを有することを特徴とする請求項14 記載の光ディスク。

【請求項18】 前記隣接するブロック領域は、ゾーン 内の最大セクタアドレスのセクタを含むブロック領域で あり、

前記管理領域は、さらに、ゾーン内の最大セクタアドレ スのセクタを含むブロック領域のサイズを、ゾーン毎に 記録した最大ブロック長テーブルを有することを特徴と する請求項17記載の光ディスク。

【請求項19】 前記データ記録領域は、一定数の連続

前記ブロック領域は、前記一定数の連続セクタの整数倍の連続セクタからなることを特徴とする請求項17記載の光ディスク。

【請求項20】 複数のセクタに分割されたデータ記録領域と、各セクタのデータ割当状況を示すセクタ情報と、連続する複数セクタからなる複数のブロック領域について各ブロック領域のデータ割当状況を示すブロック情報とを記録する管理領域とを有する光ディスクにデータを記録する光ディスク記録装置であって、

光ディスクからブロック情報及びセクタ情報を読み出す 10 手段と、

記録又は削除すべきデータが第1タイプのデータであるか第2タイプのデータであるかを判別する判別手段と、第1タイプと判別された場合には、ブロック情報に基づいて当該データを記録すべき未割当てのブロック又は当該データが記録されているブロックを指定する第1指定手段と、

第2タイプと判別された場合には、セクタ情報に基づいて当該データを記録すべき未割当てのセクタ又は当該データが記録されているセクタを指定する第2指定手段と、

第1又は第2指定手段により指定されたブロック又はセクタに第1又は第2タイプのデータを記録又は削除するデータ更新手段と、

第1指定手段又は第2指定手段による指定結果に従って 光ディスクのセクタ情報とブロック情報との少なくとも 一方を更新する割当更新手段とを備えることを特徴とす る光ディスク記録装置。

【請求項21】 前記割当更新手段は、

第1タイプのデータ記録用に未割当てのブロックがブロ 30 ック指定手段により指定された場合、当該ブロックが割 当て済みを示すようにブロック情報を更新するブロック 情報更新手段と、

ブロック情報更新手段により、未割当てのブロックが割当て済みを示すようにブロック情報が更新されたとき、当該ブロックに含まれる全てのセクタが割当て済みを示すようにセクタ情報を更新するセクタ情報更新手段と、を備えることを特徴とする請求項20記載の光ディスク記録装置。

【請求項22】 前記ブロック情報更新手段は、さら に、削除すべき第1タイプのデータが割り当てられているブロックがブロック指定手段により指定された場合、 当該ブロックが未割当を示すようにブロック情報を更新 し、

前記セクタ情報更新手段は、ブロック情報更新手段により、割当て済のブロックが未割当てを示すようにブロック情報が更新されたとき、当該ブロックに含まれる全てのセクタが未割当てを示すようにセクタ情報を更新することを特徴とする請求項21記載の光ディスク記録装置。

【請求項23】 前記ブロック情報は、ブロック毎に、 未割当であるか、映像データを主とする第1のタイプの データが割り当て済みであるか、第1データ以外のデー タを主とする第2のタイプのデータが割り当て済である かを示し、

前記セクタ情報は、第1又は第2データが割当て済か否 かを示し、

前記割当更新手段は、ブロック情報を更新する第1更新 手段とセクタ情報を更新する第2更新手段とを備え、

前記第1更新手段は、第2更新手段が未割当てのブロックに含まれる何れかのセクタをセクタ情報において割当済に更新したとき、当該ブロックをブロック情報において第2タイプのデータの割当て済みに更新し、

前記第2更新手段は、第1更新手段が未割当てのブロックをブロック情報において第1タイプのデータ割当て済みに更新したとき、当該ブロックに含まれる全セクタをセクタ情報において割当て済みに更新することを特徴とする請求項20記載の光ディスク記録装置。

【請求項24】 複数のセクタに分割されたデータ記録 20 領域と、各セクタのデータ割当状況を示すセクタ情報 と、連続する複数セクタからなる複数のブロック領域に ついて各ブロック領域のデータ割当状況を示すブロック 情報とを記録する管理領域とを有する光ディスクにデー タを記録するためのファイル管理プログラムを記憶した コンピュータ読み取り可能な記憶媒体であって、

前記ファイル管理プログラムは、

光ディスクからブロック情報及びセクタ情報を読み出す 処理と、

記録又は削除すべきデータが第1タイプのデータであるか第2タイプのデータであるかを判別する判別処理と、第1タイプと判別された場合には、ブロック情報に基づいて当該データを記録すべき未割当てのブロック又は当該データが記録されているブロックを指定する第1指定処理と、

第2タイプと判別された場合には、セクタ情報に基づいて当該データを記録すべき未割当てのセクタ又は当該データが記録されているセクタを指定する第2指定処理と、

第1又は第2指定処理により指定されたブロック又はセ 40 クタに第1又は第2タイプのデータを記録又は削除する データ更新処理と、

第1指定処理又は第2指定処理による指定結果に従って 光ディスクのセクタ情報とブロック情報との少なくとも 一方を更新する割当更新処理とをコンピュータに実行さ せることを特徴とするコンピュータ読み取り可能な記憶 媒体。

【請求項25】 請求項24記載のファイル管理プログラムを記憶した記憶媒体であって、

前記割当更新処理は、

50 第1タイプのデータ記録用に未割当てのブロックがブロ

6



8

ック指定処理により指定された場合、当該ブロックが割 当て済みを示すようにブロック情報を更新するブロック 情報更新処理と、

ブロック情報更新処理により、未割当てのブロックが割当て済みを示すようにブロック情報が更新されたとき、当該ブロックに含まれる全てのセクタが割当て済みを示すようにセクタ情報を更新するセクタ情報更新処理と、からなることを特徴とするコンピュータ読み取り可能な記憶媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、光ディスク、記録 装置、ファイル管理プログラムを記録したコンピュータ 読み取り可能な記憶媒体に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、光磁気ディスク(以下MO (Magne tic Optical)と略す)等の記録媒体がコンピュータデータの記録用として広く利用されている。さらに次世代の記録可能な記録媒体として、DVD-RAMディスク(以下DVD-RAMと略す)の開発が望まれている。【0003】従来技術におけるMOでは、HD (Hard Disc)やFD (Flexible Disc)等と同様に、セクタと呼ばれる数kバイトの領域を最小アクセス単位とする。それゆえ1つのファイルは、1つ又は複数のセクタにわたって記録されることになる。ファイルの書き込み及び読み出しは、コンピュータのOSによる機能の一部(ファイルシステムと呼ばれる)として実行される。このようなファイルシステムについては、例えばISO/IEC13346に規定されている。

【0004】たとえば、セクタサイズが2kバイトの記 30 録媒体に200kバイトのファイルを新たに記録する場合、コンピュータは、100個の空きセクタを探し出して、そのファイルを記録する。その際、100個の空きセクタは、物理的に連続するセクタでなくてもよい。例えば空きセクタが、30個、30個、30個、10個というように離散的に存在する場合には、1つのファイルを4箇所に分散させて記録する。分散された各ファイル部分、つまり連続するセクタに記録されたファイル部分をエクステントと呼ぶ。

【0005】このように従来技術ではファイルを複数の 40 エクステントに分割して記録することができるので、記 録媒体に対するファイルの書き込み及び消去を何回くり 返し行ったとしても、全セクタを有効に利用できるとい う利点がある。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら従来技術における記録可能な記録媒体及びファイルシステムによれば、音声映像データ(以下AVデータと略す)が記録された場合に、その再生に際して円滑な連続再生を保証することができないという問題がある。言い換えると、

記録可能な記録媒体にAVデータの録画・消去が何度か繰り返した場合には、AVデータファイルは、物理的に連続したセクタに記録されるとは限らず、上記のように複数のエクステントとして記録されることになる。その結果、再生装置において、エクステント間で光ピックアップのシーク動作が発生し、連続的なデータ読み出しができなくなってしまう。

【0007】例えば、ディスクの最内周から、ディスク 最外周にシークが発生した場合、数百ミリ秒のシークタ イムが発生する。映像は毎秒約30フレームのピクチャ 再生が必要であるが、数百ミリ秒ものシークタイムが発生すれば、再生される映像が途切れることになる。特 に、DVDーRAMのように大容量の記録媒体では、あ たかもVTRと同様にして複数のAVデータ(TV番組 など)の録画・再生・消去を行うことが可能であるところ、従来のファイルシステムによるファイル管理では、連続再生を保証できないことは深刻な問題となる。

【0008】また、記録媒体に記録されるデータはAVデータだけではなく、コンピュータデータもあり、これらの両者を効率よくディスクに格納することも考慮する必要がある。本発明は、上記問題点に鑑み、AVデータの円滑な連続再生を保証し、かつAVデータ以外のデータとともに効率よく記録することができる光ディスク、記録装置、ファイル管理プログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記憶媒体を提供することを目的とする。

[0009]

【課題を解決するための手段】上記課題を解決するため本発明の光ディスク記録装置は、光ディスクにビデオオブジェクトを記録する光ディスク記録装置であって、前記光ディスクは、光ディスクの各セクタのデータ割当て状況を示すセクタ情報が記録されており、隣接する複数トラックからなる複数のゾーンに分割され、前記光ディスク記録装置は、セクタ情報を光ディスクから読み出す読み出し手段と、光ディスクにビデオオブジェクトを書き込む書き込み手段と、読み出し手段、書き込み手段を制御する制御手段とを備え、前記制御手段は、読み出きれたセクタ情報を参照して、再生装置に対して連続再生を保証する所定サイズ以上かつゾーン境界を跨がない連続空き領域を探索し、ビデオオブジェクトを、探索した連続空き領域に順次書き込むように書き込み手段を制御するように構成されている。

【0010】 ことで、前記光ディスクのデータ記録領域は、2kバイトの複数のセクタに分割され、さらに連続する16セクタからなる複数のECCブロックに分割され、前記ビデオオブジェクトは2kバイトのサイズを有する複数のバックからなり、前記所定サイズは、次式で表されるEccブロック数N_eccに相当するサイズとしてもよい。

50 N_ecc = Vo * Tj / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr))

`

式中、Tjは再生装置における光ピックアップの最大ジャンプ時間、Vrはトラックバッファの入力転送レート(Mops)、Voはトラックバッファの出力転送レート(Mops)を示す。

【0011】 ことで、前記所定サイズは、次式で表されるEccブロック数N_eccに相当するサイズとしてもよい。
N_ecc = dN_ecc + Vo * (Tj + Ts) / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr))

式中、dN_eccは前記連続空き領域において欠陥セクタを有するECCブロック数、Tjは再生装置における光ピックアップの最大ジャンブ時間、Tsは光ピックアップがdN_ecc個のECCブロックをスキップするのに要する時間、Vrはトラックバッファの入力転送レート(Mbps)、Voはトラックバッファの出力転送レート(Mbps)を示す。

【0012】また、前記出力転送レートVoは次式で得られるものとしてもよい。

Vo = (N_pack*2048*8)*(27M/(SCR_first_next - SCR_f
irst_current))

式中、N_packは、上記N_ecc個のEccブロック中に記録すべきビデオオブジェクトに含まれる全パック数、SCR_fi 20 rst_nextは再生装置においてビデオオブジェクトの先頭パックをトラックバッファから出力すべき時刻(1/(27 M) 秒単位)、SCR_first_currentは後続するビデオオブジェクトの先頭パックに記録され、再生装置において当該パックをトラックバッファから出力すべき時刻(1/(2 7M) 秒単位)である。

【0013】ことで、前記制御手段は、さらに、書き込み手段によりビデオオブジェクトが連続的に記録された領域を示す管理情報を作成し、作成した管理情報を光ディスクに書き込むように書き込み手段を制御し、前記空 30き領域の探索において、前記管理情報が光ディスクに記録されている場合は、前記セクタ情報とともに管理情報を参照する構成としてもよい。

【0014】また、本発明のファイル管理プログラムを 記憶したコンピュータ読み取り可能な記憶媒体は、光デ ィスクからデータを読み出す読み出し部と、光ディスク にデータを書き込む書き込み手段とを有するコンピュー タに用いられ、光ディスクにビデオオブジェクトを記録 するためのファイル管理プログラムを記憶したコンピュ ータ読み取り可能な記憶媒体であって、前記光ディスク 40 は、光ディスクの各セクタのデータ割当て状況を示すセ クタ情報が記録されており、隣接する複数トラックから なる複数のゾーンに分割され、前記ファイル管理プログ ラムは、各セクタのデータ割当て状況を示すセクタ情報 を光ディスクから読み出す読み出しステップと、セクタ 情報を参照して、再生装置に対して連続再生を保証する 所定サイズ以上かつゾーン境界を跨がない連続空き領域 を探索する探索ステップと、ビデオオブジェクトを、探 索した連続空き領域に順次書き込む書き込みステップと をコンピュータに実行させ。

【0015】また、上記目的を達成する光ディスクは、複数のセクタに分割されたデータ記録領域を有し、コンピュータ読取可能かつ光ディスクであって、前記データ記録領域は、隣接する複数トラックからなる複数のゾーンに分割され、各セクタのデータ割当状況を示すセクタ割当情報と、ビデオオブジェクトが記録され、かつゾーン境界を含まない所定サイズ以上の連続する領域を示す管理情報とを記録している。

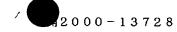
【0016】 ことで、前記データ記録領域には連続する 複数セクタからなるブロック領域が複数設けられ、各セクタのデータ割当状況を示すセクタ割当情報を記録する 領域と、各ブロック領域のデータ割当状況を示すブロック割当情報を記録する管理領域とを設ける構成としてもよい。 ここで、ブロック割当情報において映像データを主とするデータが割当て済みのブロック領域に対して、セクタ割当情報において当該ブロック領域内の全セクタが割当て済であると記録されるようにしてもよい。

[0017]

【発明の実施の形態】まず実施形態の項目一覧を記す。

- (1) 第1 実施形態
- (1-1) 光ディスク
- (1-1-1) 記録可能な光ディスクの物理構造
- (1-1-2) ファイルシステム用管理情報(その1)
- (1-1-3) ファイルシステム用管理情報(その2)
- (1-1-4) A V ブロックの最小サイズ
- (1-2-2) DVDレコーダ10のハードウェア構成
- (1-2-3) 機能ブロック図
- (1-2-4)ファイルシステム部102に実行されるコマ ンド
- 30 (1-3)録画・削除
 - (1-3-1) マニュアル録画処理
 - (1-3-2) AVデータの予約録画
 - (1-3-3) A V データの削除
 - (1-3-4) 非AVデータの記録
 - (1-3-5) 非AVデータの削除
 - (2) 第2 実施形態
 - (2-1) 光ディスク
 - (2-1-1) 擬似連続記録
 - (2-1-2) 擬似連続記録の割り当て
 - (2-1-3) 擬似連続記録割り当て管理情報とスペースビットマップ
 - (2-2) 記録再生装置
 - (2-2-1) システムおよびハードウェア構成
 - (2-2-2) 機能ブロック図
 - (2-3-1) A V ファイルの録画
 - (3) 第3 実施形態
 - (3-1) 擬似連続記録領域の最小サイズ
 - (3-2) A V ファイルの録画

以下本発明の実施形態における記録可能な光ディスク及 50 び光ディスク記録装置について上記の項目順に説明す



11

る。

(1) 第1 実施形態

(1-1) 光ディスク

(1-1-1) 記録可能な光ディスクの物理構造

図1は、本発明の実施形態における記録可能な光ディスクであるDVD-RAMディスクの外観及び記録領域を表した図である。同図のように、DMD-RAMディスクは、最内周にリードイン領域を、最外周にリードアウト領域を、その間にデータ領域を配置している。リードイン領域は、記録再生装置においてサーボを安定させるために必要な 10 基準信号や他のメディアとの識別信号などが記録されている。リードアウト領域もリードイン領域と同様の基準信号などが記録される。

【0018】データ領域は、最小のアクセス単位であるセクタ(2kパイトとする)に分割されていることに加えて、連続する複数セクタからなる複数のブロック領域(以下AVブロックと呼ぶ)に分割されている。AVブロックは、再生装置においてシーク動作が発生しても再生が途切れないように確保されたサイズを有し、本実施例では約7Mパイトの大きさとする。データ領域は、セ 20クタという単位に加えてAVブロックを設けて、次のように管理される。

【0019】AVデータ以外の非AVデータはセクタ単位で割り当てられ、一方AVデータはAVブロック単位に割り当てられる。非AVデータに対してはセクタ単位に管理され、AVデータに対してはAVブロック単位に管理される。AVブロック内のセクタに書き込まれるデータはAVデータである場合と、非AVデータである場合とがある。またAVブロックは、AVデータと非AVデータが混在しないように管理される。

【0020】図2は、セクタレベルに拡大して切り出したDVD-RAMの断面及び表面を示す図である。同図に示すように、1セクタは、金属薄膜等の反射膜表面に形成されたビット列部と、凹凸形状部とからなる。ビット列部は、セクタアドレスを表すために刻印された0.4μm~1.87μmのビットからなる。

【0021】凹凸形状部は、凹部(グルーブと呼ぶ)及び凸部(ランドと呼ぶ)からなる。ランド、グルーブはそれぞれの表面に相変化(Phase Change)可能な金属薄膜である記録マークが付着されている。相変化とは、付着40した金属薄膜の状態が光ビームの照射により結晶状態と、非晶状態とに変化することをいう。凹凸形状部には、相変化を利用することによりデータを書き込むことができる。MOディスクではランド部のみが記録用であるのに対して、DVD-RAMではランド部とグルーブ部にもデータを記録できるようになっている。グルーブ部にもデータを記録できるようになっている。グルーブ部へのデータ記録を実現したことは、記録密度をMOと比べて増大させている。セクタに対する誤り訂正処理は、16個のセクタ毎になされる。本実施例では、ECC(Error Correcting Code)が付与されるセクタ群50

(16セクタ)をECCブロックと呼ぶ。

【0022】また、DVD-RAMは、記録・再生装置においてZ-CLV(Zone-ConstantLinear Velocity)と呼ばれる回転制御を実現するために、データ領域が複数のゾーン領域に分割されている。図3(a)は、DVD-RAMに同心円状に設けられた複数のゾーン領域を示す図である。同図のように、DVD-RAMは、ゾーン0〜ゾーン23の24個のゾーン領域に分割されている。ことでゾーン領域とは、同じ角速度でアクセスされる一群のトラックをいう。本実施形態では1ゾーン領域は、1888本のトラックを含む。DVD-RAMの回転角速度は、内周側のゾーン程速くなるようにゾーン領域に設定され、光ピックアップが1つのゾーン内でアクセスする間は一定に保たれる。これにより、DVD-RAMの記録密度を高めるとともに、記録装置・再生装置における回転制御を容易にしている。

【0023】図3(b)は、図3(a)において同心円状に示したリードイン領域、リードアウト領域、ゾーン領域0~23を横方向に配置した説明図である。リードイン領域とリードアウト領域は、その内部に欠陥管理領域(DMA:DefectManagement Area)を有する。欠陥管理領域とは、欠陥が生じたセクタの位置を示す位置情報と、その欠陥セクタを代替するセクタが上記代替領域の何れに存在するかを示す代替位置情報とが記録されている領域をいう。

【0024】各ゾーン領域はその内部にユーザ領域を有すると共に、境界部に代替領域及び未使用領域を有している。ユーザ領域は、ファイルシステムが記録用領域として利用することができる領域をいう。代替領域は、欠30 陥セクタが存在する場合に代替使用される領域である。未使用領域は、データ記録に使用されない領域である。未使用領域は、2トラック分程度設けられる。未使用領域を設けているのは、ゾーン内では隣接するトラックの同じ位置にセクタアドレスが記録されているが、Z-CLVではゾーン境界に隣接するトラックではセクタアドレスの記録位置が異なるため、それに起因するセクタアドレスの記録位置が異なるため、それに起因するセクタアドレスに誤判別を防止するである。

【0025】このようにゾーン境界にはデータ記録に使用されないセクタが存在する。そのためデータ記録に使用されるセクタのみを連続的に示すように、DVD-RAMは、内周から順に論理セクタ番号(LSN:Logical Sector Number)をユーザ領域の物理セクタに割り当てられている。図3(c)に示すように、LSNが付与されたセクタにより構成される、ユーザデータを記録する領域をボリューム空間と呼ぶ。

【0026】また、図3(d)に示すように、ボリューム空間の内周部と外周部には、ディスクを論理的なボリュームとして扱うためのボリューム構造情報が記録される。ボリューム空間中の内周と外周のボリューム構造情 50 報領域を除いた部分は、ユーザファイルが記録される領 (8)

域であり、パーティション空間と呼ぶ。パーティション 空間では、その先頭セクタからセクタ単位に論理ブロッ ク番号 (LBN:Logical Block Number) が割り当てら れる。

【0027】各ゾーン領域において、AVブロックは固 定サイズであるが、ゾーン領域の最後のAVブロックとな るAV_BLK#nは他のAVブロックよりも大きなサイズを有す る。図4は、ゾーン領域内におけるAVブロックとセク タとの関係を階層的に示す図である。同図に示すように 1つのAVブロックは、224個のECCブロックつま り3584セクタからなる。ただし、ゾーン内のセクタ 数は224ECCブロックの整数倍とは限らないので、 ゾーン内の最後のAVブロックは、ECCブロックの整 数倍でかつ224ECCブロックよりも大きいサイズと している。そのため、DVD-RAMでは、ゾーン毎の 最終ブロック長のサイズを記したテーブルを管理情報の 一部として記録している。

【0028】図5に最終ブロック長テーブルを示す。最 終ブロック長テーブルは、ゾーン毎に、最終ブロック長 と、最終論理ブロック番号とを対応させて記録してい る。ここで最終ブロック長は、ECCブロックを単位と している、つまりECCブロック何個分かを示してい る。また、最終論理ブロック番号は、ゾーン境界の位置 を示すために最終ブロック末尾(つまりゾーン末尾)の セクタの論理ブロック番号を示している。

【0029】このように最終AVブロックのブロック長を 可変長とすることによって、AVブロックがゾーン境界を 跨ぐととを回避しつつ、ディスクの記録領域を効率よく 使用持することが可能である。

(1-1-2) ファイルシステム用管理情報(その1) 次に、DVD-RAMのファイルシステム構造について 説明する。本実施形態のファイルシステムは、ISO/IEC1 3346の規定に準拠して管理することに加えてAVデータ をAVブロック単位で管理するよう構成されている。 【0030】図6は、ボリューム空間に記録されるファ

イルシステム用の管理情報のうちセクタ管理テーブルと AVブロック管理テーブルとを示す図である。同図で は、ボリューム空間、セクタ、セクタの記録内容を階層 的に図示してある。第1階層は、図3(d)に示したボ リューム空間を示している。第2階層は、パーティショ ン空間おいてセクタ管理テーブル、AVブロック管理テ ーブルが記録されるそれぞれのセクタ領域を示す。論理 ブロック番号0~79までのセクタ領域には、セクタ毎 のデータ割当状況を示すセクタ管理テーブル(スペース ピットマップとも呼ぶ)が記録される。論理セクタ番号 84、85のセクタ領域には、AVブロック単位のデー タ割当状況を示すAVブロック管理テーブルが記録され

【0031】第3階層に示すスペースビットマップは、

セクタが割り当て済か未割当てであるかを表している。 この例では1セクタ1ビットのビットマップになってい る。例えば論理ブロック番号0~79は、スペースビッ トマップとして割り当てられているから、"0(割当 済)"となっている。同様に、論理ブロック番号848 5も、AVブロック管理テーブルとして割り当てられて いるから、"0 (割当済)"となる。このように、スペ ースピットマップ中の各ピットは、論理セクタに対応し て、ユーザ又はアプリケーションによりファイル又はそ の一部が当該セクタに記録又は記録予定である場合に は"0"(割当済)、そうでない場合には"1(未割 当)"と記録される。

【0032】第3階層に示すAVブロック管理テーブル は、パーティション空間における全部のAVブロックに ついて、各AVブロックが未使用("00")である か、AVデータに割り当て済("01")か、非AVデ ータに割当済み("10")であるかを2ビットデータ で表している。例えば、AVブロック〇には、スペース ビットマップ及びAVブロック管理テーブルという非A 20 Vデータが割当てられているので"10"と記録され る。このAVブロック管理テーブルにおいてAVデータ に割り当て済みのAVブロックは、スペースビットマッ プにおいてそのAVブロックに含まれる全セクタが割当 て済みと記録される。これにより1つのAVブロック は、AVデータと非AVデータとの混在が回避され、A Vデータの連続記録領域が確保される。

【0033】図7は、上記AVブロック管理テーブルと スペースピットマップとの関係を示す図である。同図の 左側は、AVブロック管理テーブルであり、AVブロッ クの割当状況を示す2ビットデータを配列してある。 と 30 の例ではA V ブロック (図中AV_BLK) #0~#2には" 10 (非AVデータ)"、AVブロック (図中AV_BLK) #3~#75には"01 (AVデータ)"が、AVブロ ック#76以降は"00(未割当)"が割り当てられて いる、同図の右側は、スペースビットマップのうちAV ブロック#0、#3、#79に含まれるセクタの割当状 況を示す部分のみを破線枠内に配列して示している。 A Vブロック#0に対応するスペースピットマップ部分 は、そのA V ブロックが 10 (非A V データ)" に割り 当てられているので、非AVデータが記録されているセ クタは"0(割当済)"に、記録されていないセクタ は"1(未割当)"に設定される。AVブロック#3に 対応するスペースピットマップ部分は、そのAVプロッ クが"01 (AVデータ)"に割り当てられているの で、全セクタについて"0(割当済)"に設定される。 また、AVブロック#79に対応するスペースビットマ ップ部分は、そのAVブロックが"00"未割当てなの で、全セクタについて"1(未割当)"に設定される。 【0034】なおAVブロック管理テーブルは、スペー パーティション空間における全部のセクタについて、各 50 スピットマップ等と同様にファイルシステム用のデータ

30



として格納されてもよいし、あるいは1つのファイルとして格納されてもよい。後者の場合、AVブロック管理テーブルは非AVデータのファイルとして管理されることになる。また、本例ではAVブロック管理テーブルはテーブル構造を有しているものとしたが、リスト構造を有していてもよい。

(1-1-3) ファイルシステム用管理情報(その2) 図8は、ファイルシステム用管理情報のうち、図6中の セクタ管理テーブル、AVブロック管理テーブル以外の 情報を説明するための図である。同図では、ボリューム 10 空間と、セクタと、セクタの記録内容とを階層的に図示している。図中の矢線①~⑦は、同図の管理情報に従って"Movie1.VOB"というファイルの記録位置が特定される 順序を示している。

【0035】同図の第1階層は、図3(d)に示したボ リューム空間を示している。第2階層は、管理情報のう ち、ファイルセット記述子、終端記述子、ファイルエン トリ、ディレクトリ等を示している。これらの情報は、 ISO/IEC13346に規定されたファイルシステムに準拠して いる。ISO/IEC13346に規定されたファイルシステムは、 階層的なディレクトリ管理を実現している。図8に示し た管理情報に対応する階層的なディレクトリ構造を図9 に示す。図9において、楕円図形はディレクトリを、長 方形はファイルを表している。ルートディレクトリは、 Videoという1つのディレクトリとFile1.DAT、File2.DA Tという2つのファイルとを有し、DVDディレクトリは、 Movie1.VOB、Movie2.VOB、Movie3.VOBという3つのファ イルを有している。図8の管理情報は、このディレクト リ構造に沿って図示してある。但し個々のファイルの記 録領域は、Movie1.VOBのみを図示している。

【0036】第2階層におけるファイルセット記述子 (LBN 8 0) は、ルートディレクトリのファイルエン トリが記録されているセクタのLBN等を示す。終端記述 子(LBN81)は、ファイルセット記述子の終端を示 す。ファイルエントリ(LBN 8 2、5 8 4、3 5 8 5 など)は、ファイル(ディレクトリも含む)毎に記録さ れ、ファイル又はディレクトリの記録位置を示す。ファ イル用のファイルエントリとディレクトリ用のファイル エントリとは、階層的なディレクトリ構造を自由に構築 できるように同一のフォーマットに定められている。 【0037】ディレクトリ(LBN83、585など) は、ディレクトリに含まれる各ファイル用及び各ディレ クトリ用のファイルエントリの記録位置を示す。第3階 層は、3つのファイルエントリと、2つのディレクトリ とを図示している。ファイルエントリとディレクトリと は、ファイルシステムによって追跡され、ディレクトリ 構造がどのように階層化されていても、特定のファイル を記録位置を特定できるようなデータ構造を有してい

【0038】各ファイルエントリは、ファイル又はディ 50 ドには、ファイルのエクステントと同数のアロケーショ

レクトリの記録位置を示すアロケーション記述子を含む。ファイル又はディレクトリが複数のエクステントに分割記録されている場合には、ファイルエントリはエストテント毎の複数のアロケーション記述子を含む。例えば、同図のLBN82、584の各ファイルエントリは、アロケーション記述子を1つ含むので、ファイルが複数のエクステントに分割されていない(1つのエクステントからなる)ととを意味する。これに対して、LBN3585のファイルエントリは、アロケーション記述子を2つ含むので、ファイルが2つのエクステントからなることを意味する。

【0040】この経路上のファイルエントリとディレクトリのリンク関係をディレクトリ構造に沿って書き直した図を図10に示す。図中、ルート用のディレクトリは、親ディレクトリ(ルートの親はルート自身)のディレクトリ用、VIDEOディレクトリ用、File1.DATファイル用、File2.DATファイル用の各ファイル識別記述子を含む。また、VIDEOディレクトリフは、親ディレクトリ(ルート)のディレクトリ用、Movie1.VOBファイル用、の各ファイル識別記述子を含む。同図においてもMovie1.VOBファイルの記録位置は、上記の①~⑥⑦を辿ることにより特定される。

【0041】図11(a)は、ファイルエントリのさらに詳細なデータ構成を示す図である。同図のように、ファイルエントリは、記述子タグと、ICBタグと、アロケーション記述子長と、拡張属性と、アロケーション記述子とを有する。なお図中のBPはビット位置、RBPは相対40ビット位置を表す。記述子タグは、自身がファイルエントリである旨を示すタグである。DVD-DAMにおけるタグには、ファイルエントリ記述子、スペースビットマップ記述子などの種別があるが、ファイルエントリの場合には、記述子タグとしてファイルエントリを示す261が記述される。

【0042】ICBタグはファイルエントリ自身に関する 属性情報を示す。拡張属性は、ファイルエントリ内の属 性情報フィールドで規定された内容よりも高度な属性を 示すための情報である。アロケーション記述子フィール ドには、ファイルのエクステントと同数のアロケーショ

2000-13728

ン記述子が記録される。アロケーション記述子は、ファ イル又はディレクトリのエクステントの記録位置を示す 論理ブロック番号(LBN)を示す。アロケーション記 述子のデータ構造を図11(b)に示す。図11(b) においてアロケーション記述子は、エクステント長を示 すデータと、エクステントの記録位置を示す論理ブロッ ク番号とを含む。ただしエクステント長を示すデータの 上位2ビットは、図11(c)に示すようにエクステン ト記録領域の記録状況を示す。

【0043】図12(a)(b)は、それぞれディレク 10 トリに含まれるディレクトリ用、ファイル用ファイル識 別記述子の詳細なデータ構成を示す。この2種類のファ イル識別記述子は、同一のフォーマットであり、管理情 報と、識別情報と、ディレクトリィ名の長さと、ディレ クトリ又はファイルのファイルエントリがどの論理プロ ック番号に記録されているかを示すアドレスと、拡張用 情報と、ディレクトリィ名とから構成される。これによ り、ディレクトリ名又はファイル名に対応するファイル エントリのアドレスが特定される。

(1-1-4) A V ブロックの最小サイズ 図4に示したAVブロックのサイズ(下限)について説

【0044】AVブロックは、各ゾーン内の最終AVブ ロックを除いて224個のECCブロック(約7MByte)から構 成される。AVデータの連続再生を保証するために、A Vブロックの最小サイズは、再生装置におけるバッファ との関係で定められる。図13は、再生装置においてD VD-RAMから読み出されたAVデータがバッファリ ングされる様子をモデル化した図である。

【0045】図13上段において、DVD-RAMから 30 読み出されたAVデータは、ECC処理が施され、トラ ックバッファと呼ばれるFIFO(First In First Out)メモ リに一時蓄積され、さらにトラックバッファからデコー ダに出力される。トラックバッファ入力の転送レート (最小値)をVin、トラックバッファ出力の転送レート (最大値)をVoutとする(ただしVin>Voutとする)。 *

(蓄積量B) = (期間T1) * (Vin-Vout)

= (1つのAVブロック読出時間) * (Vin-Vout)

= (AVプロックサイズL/Vin) * (Vin-Vout)

読出量Rは、次式により表せる。ただし最大ジャンプ時 間Tjは、最悪1.5秒程度と考えられる。

[0052]

【数3】

明する。

(説出量R) = (期間T2) *Vout

= (最大ジャンプ時間Tj) *Vout

=1.5Sec*8Mbps

=12Mbit

=1.5Mbyte

*ここではVin=8 Mbps、Vout=11 Mbpsとする。

【0046】図13下段は、このモデルにおけるトラッ クバッファのデータ量の変化を示すグラフである。縦軸 はトラックバッファのデータ量、横軸は時間である。時 間軸上の期間T1は、AVデータが満たされたAVプロ ック#jの先頭から末尾までの全AVデータが読み出さ れている時間である。この期間では、(Vin-Vout) のレートでバッファ内のデータ量が増えていく。期間T 3も同様である。

【0047】期間T2(以下ジャンプ期間と呼ぶ)は、 AVブロック#jからAVブロック#kへの光りピック アップがジャンプするのに要する最大時間(例えば最内 周から最外周へ)を示す。ジャンプ時間は、光ピックア ップのシークタイムと、光ディスク回転が安定するのに 要する時間を含む。この期間では、Voutのレートでバ ッファのデータ量が減っていく。期間T4も同様であ る。

【0048】AVブロックのサイズをLバイトとする と、その下限値は次のようにして算出される。期間T2 では、トラックバッファからAVデータが読み出されて 20 いるだけある。との期間内に、もしバッファ容量が0に なればデコーダにおいてアンダーフローが発生する。と の場合にはAVデータの連続再生が保証できなくなる。 【0049】連続再生を保証するためには(アンダーフ ローを生じさせないためには)、次式を満たさなければ ならない。

[0050]

【数1】

(蓄積量B) >= (読出量R)

バッファ蓄積量Bは、期間T1の終了時点でバッファに 蓄積されたデータ量である。読出量Rは、期間T2内に 読み出される全データ量である。蓄積量Bは、次式によ り表せる。

[0051]

【数2】

上記(数1)は(数2)(数3)に置き換えると次式と なる。

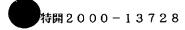
[0053]

【数4】

(L/Vin) * (Vin-Vout) >= Tj*Vout この式よりAVブロックサイズしは、次式を満たさなけ ればならない。

[0054]

【数5】



L > = Tj * Vin * Vout / (Vin - Vout)

>=1.5Sec*11Nbps*8Mbps/(11Mbps-8Mbps)

> = 44Mbi t

> = 5. 5Mbyte

以上により、1つのAVブロックにおいてAVデータが 5. 5Mバイトの連続セクタに記録されていれば、AV ブロック間でジャンプが発生しても連続再生が保証され る。連続再生を保証するためのAVブロックの最小サイ ズは、5.5Mバイトである。本実施例において、AV 10 ブロックのサイズを7.2Mバイトとしている理由は、 ディスクエラーが発生した場合などに備えてマージンを 見込んでいるからである。また、トラックバッファの容 量は、アンダーフローを生じさせないためには(数3) により最低1.5Mバイト必要である。

(1-2) 記録再生装置

次に、図面を参照しながら本発明の光ディスク記録・再 生装置を説明する。

(1-2-1) 全体のシステム

図14は、本実施形態における光ディスク記録再生装置 20 を用いたシステムの構成例を示す。

【0055】このシステムは、光ディスク記録再生装置 10(以下DVDレコーダ10と呼ぶ)、これを操作す るためのリモコン6、DVDレコーダ10に接続された ディスプレイ12、レシーバ9を含んでいる。DVDレ コーダ10は、光ディスクとして上記DVD-RAMが 装着され、レシーバ9を通じて受信されたアナログ放送 波に含まれる音声画像データを圧縮した上でAVブロッ クを最小単位としてDVD-RAMに記録し、また、D VD-RAMに記録された圧縮音声画像データを伸長 し、その映像信号、音声信号をディスプレイ12に出力 する。

(1-2-2) DVDレコーダ10のハードウェア構成 図15は、DVDレコーダ10のハードウェア構成を示 すブロック図である。

【0056】 このDVDレコーダ10は、制御部1、M PEGエンコーダ2、ディスクアクセス部3、MPEG デコーダ4、ビデオ信号処理部5、リモコン6、バス7 及びリモコン信号受信部8、レシーバ9を有している。 制御部1は、CPU1a、プロセッサバス1b、バスイ ンタフェース1c及び主記憶1dを有し、主記憶1dに 格納されたプログラムを実行することにより、DVDレ コーダ10におけるAVデータの記録、再生、編集など 装置全体を制御する。特に制御部1は、AVデータの記 録に際して、DVD-RAMのAVブロックを最小単位 とする上記ファイルシステムに従った制御を行う。

【0057】MPEGエンコーダ2は、レシーバ9によ り受信されたアナログ放送波に含まれる音声映像信号 を、MPEGストリームに圧縮する。ディスクアクセス の制御の下で、MPEGエンコーダ2から入力されるM PEGストリームをトラックバッファ3aを介してDV D-RAMに記録し、また、DVD-RAMからMPE Gストリームを読み出してトラックバッファ3aを介し てMPEGデコーダ4に出力する。

【0058】MPEGデコーダ4は、ディスクアクセス 部3によってDVD-RAMから読み出されてたMPE Gストリームを伸長し、伸長結果として映像データと音 声信号を出力するビデオ信号処理部5は、MPEGデコ ーダ4からの映像データをディスプレイ12用の映像信 号に変換する信号処理を行う。

【0059】リモコン信号受信部8は、リモコン信号を 受信し、どのようなユーザ操作がなされたかを制御部1 に通知する。上記DVDレコーダ10は、図14に示し たように、従来の据え置き型家庭用VTRに代用するこ とを前提とした構成を示している。この構成に限らず、 DVD-RAMがコンピュータの記録媒体としても使用 される場合には、次のような構成とすればよい。すなわ ち、ディスクアクセス部3は、DVD-RAMドライブ 装置としてSCSIやIDEと呼ばれるIFを介してコンピュー タバスに接続される。また、同図のディスクアクセス部 3以外の構成要素はコンピュータのハードウェア上でO S及びアプリケーションプログラムが実行されることに 実現される。

【0060】とのDVDレコーダ10は、制御部1、M PEGエンコーダ2、ディスクアクセス部3、MPEG デコーダ4、ビデオ信号処理部5、リモコン6、バス7 及びリモコン信号受信部8、レシーバ9を有している。 図16は、MPEGエンコーダ2の構成を示すブロック 図である。同図のようにMPEGエンコーダ2は、ビデ オエンコーダ2 a と、ビデオエンコーダの出力を格納す るビデオバッファ2bと、オーディオエンコーダ2c と、オーディオエンコーダの出力を格納するオーディオ バッファ2 d と、ビデオバッファ2 b内のエンコードさ れたビデオデータとオーディオバッファ2 d内のエンコ ードされたオーディオデータを多重化するシステムエン コーダ2 e と、エンコーダ2の同期クロックを生成する STC (システムタイムクロック) 部2 f と、これらの 制御および管理を行うエンコーダ制御部2gとから構成 されている。エンコーダ制御部2gは、特にエンコード を行ったデータのGOP (Group Of Picture: 少なくと も1つのIピクチャを含む約0.5秒分のMPEGスト リーム)情報およびピクチャ情報などの情報を図15の 制御部1に渡す。

【0061】図17は、MPEGデコーダ4の構成を示 すブロック図である。同図のようにMPEGデコーダ4 は、MPEGストリームをビデオストリームとオーディ オストリームに分離するデマルチプレクサ4aと、分離 されたビデオストリームを一時的に格納するビデオバッ 部3は、内部にトラックバッファ3aを有し、制御部1 50 ファ4bと、ビデオバッファ4bに格納されたビデオス

(12)

トリームをデコードするビデオデコーダ4 cと、分離さ れたオーディオストリームを一時的に格納するオーディ オバッファ4dと、オーディオバッファ4dに格納され たオーディオストリームをデコードするオーディオデコ ーダ4 e と、同期クロックを生成するSTC(システム タイムクロック) 部4 fと、同期クロックにオフセット を加算する加算器4gと、同期クロックとオフセット付 きの同期クロックとの一方を選択してデマルチプレクサ 4a、オーディオデコーダ4e、ビデオデコーダ4cに 供給するセレクタ4h~4」とから構成される。

【0062】なお、同図のMPEGデコーダ4は、セレ クタ4h~4 j と加算器4gを備えない一般的なMPE Gデコーダと同等の構成としてもよい。

(1-2-3) 機能ブロック図

図18は、DVDレコーダ10の構成を機能別に示した 機能ブロック図である。同図における各機能は、制御部 1におけるCPU1aが主記憶1dのプログラムを実行 することにより図14に示したハードウェアを制御する ことにより実現される。

【0063】図18においてDVDレコーダ10は、デ 20 ィスク記録部100、ディスク読み出し部101、ファ イルシステム部102、録画編集再生制御部105、ユ ーザIF部106、AVデータ録画部110、AVデー タ編集部120、AVデータ再生部130から構成され る。ディスク記録部100は、ファイルシステム部10 2から論理セクター番号と1つ以上のセクター単位の論 理データ(2048バイト)と入力されると、当該論理 データをECCブロック (16セクタ) 単位にディスク 上にデータを記録する。当該論理データが16セクター に満たない場合は、一旦そのECCブロックを読み出し 30 て、ECC処理を施してからECCブロックを記録す る。

【0064】ディスク読み出し部101は、ファイルシ ステム部102から論理セクター番号とセクタ数とが入 力されると、ECCブロック単位で読み出しを行い、E CC処理を経て必要なセクターデータのみがファイルシ ステム部に転送される。ディスク記録部と同様にAVデ ータの読み出し時にECCブロック毎に16セクター単位 で読み出しを行うことによりオーバーヘッドを削減す る。

【0065】ファイルシステム部102は、主としてA Vファイルの書き込み及び編集を行うAVファイルシス テム部103と、AVファイルと非AVファイルとで共 通の処理を行う共通ファイルシステム部104とを有 し、AVデータ録画部110、AVデータ編集部12 0、AVデータ再生部130からファイルの書き込みや 読み出しに関するコマンドを受けて、AVファイルに対 しては光ディスクのAVブロックを最小単位としてファ イル管理を行い、非AVデータに対しては共通ファイル システム部104によって光ディスクのセクタを最小単 50 ブロック管理テーブルにおいて"10(非AV用)"の

位としてファイル管理を行う。

【0066】 このファイルシステム部102による各種 のファイル管理のうち、ことでは(a)AVデータ書き 込み、(b) A V データの削除、(c) 非 A V データの 書き込み、(d)非AVデータの削除の各場面における AVブロック及びセクタの割り当てについて説明する。 (a) AVデータ書き込み時: AVファイルシステム部 103は、AVデータ録画部110等からAVデータの 記録コマンドを受けた場合、AVブロック管理テーブル において"00(未割当て)"のAVブロックを当該AV 10 データに割当て、ディスク記録部100を介して当該A Vブロックに当該AVデータを記録し、AVブロック管 理テーブルに当該AVブロックを"O1(AV用)"に 変更し、さらに当該AVブロック内に含まれる全てのセ クタをスペースピットマップにおいて"0(割当済)" に変更する。

【0067】AVデータ書き込み時のAVブロック管理 テーブル及びスペースビットマップ変化の様子を図19 に示す。同図の左側はAVブロック管理テーブル中のA Vブロック#nの割当状況を示す2ピットデータの変更 前後を示す。同図の右側はスペースピットマップ中、A Vブロック#n に含まれるセクタに対応する部分の変更 前後を示す。同図のように、AVブロック管理テーブル において、AVブロック#nが"00 (未割当)"から 新たに"01(AVデータ用)"に割り当てられた場 合、スペースピットマップにおいて、そのA Vブロック に含まれる全セクタについて"1 (未割当)"から"0 (割当済)"に変更される。これにより1つのAVブロ ックはAVデータと非AVデータとが混在することな く、AVデータに対してAVブロック長に相当する連続 記録領域が確保される。

【0068】(b) AVデータ削除時: AVファイルシ ステム部103は、AVデータ編集部120からAVデ ータの削除コマンドを受けた場合、AVブロック管理テ ーブルにおいて、当該AVデータが記録されているAV ブロックを"00 (未割当)"に変更し、さらに当該A Vブロック内に含まれる全てのセクタをスペースビット マップにおいて"1 (未割当)"に変更する。

【0069】AVデータ削除時のAVブロック管理テー ブル及びスペースビットマップ変化の様子を図20に示 す。同図のように、AVブロック管理テーブルにおい て、AVブロック#nが"01(AVデータ用)"から 新たに"00(未割当)"に変更された場合、スペース ビットマップにおいて、そのAVブロックに含まれる全 セクタについて"0(割当済)"から"1(未割当)" に変更される。

【0070】(c) 非AVデータ書き込み時:共通ファ イルシステム部104は、録画編集再生制御部105か ら非AVデータの書き込みコマンドを受けた場合、AV



AVブロックに含まれ、かつスペースビットマップにおいて"1 (未割当)"のセクタを、当該非AVデータに割り当て、割り当てたセクタに非AVデータをディスク記録部100を介して記録するとともに、スペースビットマップにおいて当該セクタを"0 (割当済)"変更する。もし、AVブロック管理テーブルにおいて"10 (非AV用)"のAVブロックに含まれ、"1 (未割当)"のセクタが存在しない場合には、"00(未割当て)"のAVブロック中のセクタに当該非AVデータに割当て、当該AVブロックを"10 (非AV用)"に変 10 更し、当該セクタを"0 (割当済)"に変更する。

【0071】(d) 非AVデータの削除時:共通ファイルシステム部104は、録画編集再生制御部105等から非AVデータの削除コマンドを受けた場合、スペースピットマップにおいて当該非AVデータが記録されているすべてのセクタについて"1(未割当)"に変更する。さらに、当該セクタが含まれるAVブロック内の全セクタが"1(未割当)"になった場合には、AVブロック管理テーブルにおいてそのAVブロックを"10(非AVデータ用)"から"00(未割当)"に変更す 20る。

【0072】録画編集再生制御部105は、DVDレコーダ10の全体を制御する部分であり、特に、ユーザ操作を促すガイダンス表示を制御し、それに対するユーザ操作をユーザIF部106を介して受け付け、ユーザ操作に応じて新規のAVデータの録画、録画済みのAVデータの再生や編集などを、AVデータ録画部110、AVデータ編集部120、AVデータ再生部130に対して要求する。

【0073】ユーザIF部106は、リモコン6からの 30 ユーザ操作を受け付け、録画編集再生制御部105に通知する。AVデータ録画部110、AVデータ編集部120、AVデータ再生部130はそれぞれ、録画編集再生制御部105から録画要求、編集要求、再生要求を受けて、要求された録画、編集、再生に必要なコマンドをAVファイルシステム部103に発行する。

(1-2-4) ファイルシステム部 1 0 2 に実行されるコマンド

次に、ファイルシステム部102によりサポートされる 各種コマンドを説明する。

【0074】ファイルシステム部102は、AVデータ 録画部110、AVデータ編集部120、AVデータ再 生部130、録画編集再生制御部105などから各種の コマンドを受けてファイル管理を行う。図21は、ファ イルシステム部102によりファイル管理に関するコマ ンドを示す一覧表である。各コマンドに対するファイル システム部102の処理内容を簡単に説明する。

【0075】「CREATE」はディスク上にファイルを新し く作成し、ファイル識別記述子を返す。「DELETE」はディスク上に存在するファイルを削除する。より詳しくい 50

うと、AVファイルを削除する場合にはAVブロック単位に記録領域の割当てを解除し、非AVファイルを削除する場合にはセクタ単位に記録領域の割当てを解除する。

【0076】「OPEN」はディスク上に記録されているファイルにアクセスするために、そのファイルへのファイル識別記述子を取得する。「CLOSE」はオープンされているファイルをクローズする。「WRITE」は非AVファイルをディスク上に記録する。より詳しくいうと、非AV用のAVブロックにおいてセクタ単位に記録領域を割り当てることと、割り当てたセクタへの記録とを行う。【0077】「READ」はディスク上に記録されたファイルを読み出す。「SEEK」はディスク上に記録されたデータストリーム内を移動する。「RENAME」はファイル名を変更する。「MKDIR」はディスク上に新しいディレクトリを作成する。「RMDIR」はディスク上に存在するディレクトリを削除する。

【0078】「STATFS」はファイルシステムの現在の状況の問い合わを行う。「SET_ATTR」は現在オープンしているファイルの属性を変更する。「AV-WRITE」はAVファイルをディスク上に記録する。より詳しくいうと、AVブロック単位に記録領域を割り当てることと、割り当てたAVブロックへの記録とを行う。

【0079】「SEARCH_DISCON」は指定された区間に不連続境界(ゾーン境界)があるか調べ、ある場合はTRUEを、無い場合はFALSEを返す。「MERGE」はディスク上の2つAVファイルと、メモリ中のデータをマージする。「SPLIT」はディスク上のAVファイルを2つのAVファイルに分割する。

【0080】「SHORTEN」はディスク上のAVファイルの端部を削除して、AVファイルの不必要な部分を削除する。「REPLACE」はAVファイルの一部分とメモリ中のデータを入れ替える。とこで着目すべき点はAVデータの記録用の「AV-WRITE」と、非AVデータの記録用の「WRITE」とが別個にサポートされている点である。【0081】これらのコマンドの組み合わることにより、AVデータ録画部110、AVデータ編集部120、AVデータ再生部130は、録画、編集、再生等の処理を実現する。

10 (1-3) 録画・削除

次に、DVDレコーダ10において(1-3-1)AVデータのマニュアル録画、

(1-3-2) A V データの予約録画、(1-3-3) A V データの削除、(1-3-4) 非 A V データの記録、(1-3-5) 非 A V データの削除について詳細に説明する。

(1-3-1) マニュアル録画処理

マニュアル録画は、ユーザにより予約時間の設定なしに リモコンの「録画」キーが押下された場合に2、3の項 目設定の後直ちに開始される録画処理をいう。

【0082】例えば、ユーザが図22に示すようなリモ

コン6において録画ボタンを押すと、録画編集再生制御 部105の制御によって図23に示すようなガイダンス 画像200がディスプレイ12に表示される。このガイ ダンス画像200においてユーザが「1」「選択」と押 すと、録画条件(この例では録画時間と録画品質)を設 定するためのガイダンス画像201が表示される。

【0083】録画条件の「録画時間」についてユーザは リモコン6のカーソルボタンにより「無制限」または 「指定時間」にフォーカスを移動し、再度「選択」ボタ ンを押すことにより設定される。「指定時間」が選択さ 10 れた場合には、テンキーボタンにより時間を入力するガ イダンス画像に切り替わる。指定時間の設定が完了する と再度ガイダンス画像201が表示される。

【0084】録画条件の「録画品質」は、MPEGデータの ピットレートや解像度に関し、髙画質、標準、時間優先 の3種類がある。それぞれのビットレート及び解像度を 図24に示す。今、マニュアル録画のケースとして、ガ イダンス画像201において「無制限」「時間優先」が 選択され、ガイダンス画像202に移行した後リモコン の「録画」ボタンが押されたとする。これによりマニュ 20 アル録画処理が開始する。

【0085】図25(a)は、マニュアル録画の処理内 容を示すフローチャートである。同図において、まず、 「録画」ボタン押下の通知がユーザIF部106を介し て録画編集再生制御部105になされる。録画編集再生 制御部105は、共通ファイルシステム部104に対し て「CREATE」コマンドを発行する(ステップ250)。 これを受けて共通ファイルシステム部104は、ファイ ルを作成できる場合にはファイル識別記述子を返す。こ のとき、録画時間が無制限という録画条件に合わせて、 ファイルサイズはディスクの最大サイズが取られる。さ らに、録画編集再生制御部105は、AVデータ録画部 110にファイル識別子と、録画条件に設定された時間 優先を示すパラメータを通知する。

【0086】AVデータ録画部110は、レシーバ9を 介して受信中の特定チャネルの番組の映像データと音声 データとをMPEGエンコーダ2によりエンコードを開 始し、さらにエンコード結果のMPEGデータをトラッ クバッファ3aに転送する処理を開始する。これと同時 に、AVデータ録画部110は、「OPEN」コマンドをA 40 Vファイルシステム部103に発行する(ステップ25 1) ことにより、録画編集再生制御部105から与えら れたファイル識別記述子とそのファイルエントリとに関 する情報をワークメモリ(図外)に保持させる(以下ワ ークメモリ中の上記情報をFd(ファイルディスクリプ タ)と略す)。

【0087】さらに、AVデータ録画部110は、録画 編集再生制御部105からの停止命令を受けるまでの間 は、トラックバッファ3aに一定量のMPEGデータが 蓄積される毎に「AV-WRITE」コマンドをAVファイルシ 50 ッファ3aから1セクタ分のデータを取り出して、DV

ステム部103に発行し(ステップ252、253)、 停止命令を受けた時点で「AV-WRITE」コマンド (ステッ プ254)を発行し、さらに「CLOSE」コマンドを発行 して (ステップ255)終了する。ステップ254の 「AV-WRITE」コマンドは、Fdに保持すべき最終のエク ステントのアロケーション記述子を処理するためであ る。ステップ255の「CLOSE」コマンドは、ワークメ モリ中のFdを、DVD-RAM上のファイル識別記述 子及びファイルエントリが書き戻すためである。

【0088】次に、上記「AV-WRITE」によるデータ記録 処理の詳細について説明する。図26は、「AV-WRITE」 コマンドを受けたAVファイルシステム部103の処理 内容を示すフローチャートである。同図では、「AV-WRI TE」コマンドは、3つのパラメータの指定と共にAVフ ァイルシステム部103に発行されるものとする。3つ のパラメータは、「OPEN」コマンドによりオープンされ た上記Fdと、記録すべきデータのサイズと、それをを 保持しているバッファ(本実施例ではトラックバッファ 3a)とである。また、パラメータとして指定されるF dは、ファイルエントリと同様に、エクステントの記録 位置及びエクステント長を示す情報を含み、オープンさ れてからクローズされるまでに複数の「AV-WRITE」コマ ンドが発行された場合は逐次更新されていく。2回目以 降の「AV-WRITE」コマンドでは、既に記録されたデータ に続けて新たなデータが書き足されることになる。

【0089】同図において、AVファイルシステム部1 03は、パラメータとして指定されたサイズをカウント するためのカウンタをワークメモリに設け、指定された サイズ分のデータを記録し終えるまで(ステップ26 30 5:no) は、次のように1セクタずつデータを割当て記 録を行う。AVファイルシステム部103は、オープン されているファイルに既に記録されたデータが存在しな い場合(録画時の1回目のAV-WRITE発行時)、または既 に記録されたデータが存在し(録画時の2回目以降のAV -WRITE発行時)かつAVブロックの終わりまで記録され ている場合(ステップ266:noには)、AVファイル システム部103は、AVブロック管理テーブルにおい て"00(未割当)"のAVブロックを探し出し(ステ ップ267)、それを新たに"01(AV用)"に割当 て (ステップ268)、さらにそのAVブロック内の全 セクタを"1 (未割当)"から"0 (割当済)"に変更 する(ステップ269)。

【0090】また、AVファイルシステム部103は、 オープンされているファイルに既に記録されたデータが 存在しかつAVブロックの終わりまで記録されていない 場合 (ステップ266: yes) は、ステップ270に進 む。AVファイルシステム部103は、上記のように新 たに割り当てられたAVブロックの先頭セクタ、または 既に記録されたデータに後続するセクタに、トラックバ D-RAMに記録し(ステップ270)、上記カウンタを更新する(ステップ271)。さらにAVファイルシステム部103は、今記録したセクタとその直前に記録したセクタとが連続しているか否か判定する(ステップ272)。ここでは両セクタが物理的に連続していない場合、及び、両セクタがAVブロックのゾーン境界をまたぐ場合には、連続していない判定される。ゾーン境界をまたぐか否かは図5に示した最終ブロック長テーブルにより判定される。連続していないと判定された場合には、その直前のAVブロックまで記録されたAVデータを1つのエクステントとしてFdのアロケーション記述子に保持させる(ステップ273)。連続していると判定された場合には、ステップ265の処理に戻る。

【0091】上記のようはセクタへの記録を繰り返すととにより、バラメータとして指定されたサイズ分のデータを記録し終えたとき(ステップ265:yes)、AVファイルシステム部103は、最後に記録したセクタを含む最後のエクステントのアロケーション記述子をFdに保持させ(ステップ274)、「AV-WRITE」の処理を終了する。

【0092】このように、AVファイルシステム部103は、「AV-WRITE」コマンドを受けた場合、約7Mバイトの連続領域であるAVブロックを最小単位として割当てる。これにより、新たに記録されたAVファイルを構成するエクステントは最後のエクステントを除いて最小でも約7Mバイト長になるので、連続再生を保証することができる。

【0093】なお上記ステップ270では、便宜上1セクタ分のデータをDVD-RAMに記録すると説明したが、実際には、記録すべきデータがトラックバッファに 301ECCブロック(16セクタ)分保持された時点で、DVD-RAMに記録している。

(1-3-2) AVデータの予約録画

予約録画とは、ユーザによる予約時間の設定とともにリモコンの「録画」キーが押下された場合の録画処理をいう。つまり上記した図23において、ガイダンス画像201において指定時間が設定された場合である。

【0094】今、予約録画のケースとして、ガイダンス画像201において「指定時間」「時間優先」が選択され、ガイダンス画像202に移行した後リモコンの「録40画」ボタンが押されたとする。これにより予約録画が開始する。図25(b)は、予約録画の処理内容を示すフローチャートである。同図(b)において、まず、予約録画における「録画」ボタン押下の通知がユーザ【F部106を介して録画編集再生制御部105になされる。録画編集再生制御部105は、共通ファイルシステム部104に対して、指定時間を通知するとともに「CREATE」コマンドを発行する(ステップ256)。これを受けて共通ファイルシステム部104は、ファイルを作成できる場合にはファイル識別記述子を返す。このとき、50

指定時間に相当するAVブロック数のファイルサイズが 取られる。さらに、録画編集再生制御部105は、共通 ファイルシステム部104からファイル識別記述子の通 知の有無に応じて、指定時間に相当する空き領域がある かないかを判定する(ステップ257)。

【0095】判定の結果、空き領域がない場合には、録 画編集再生制御部105は指定時間分の録画ができない のでエラー処理を行って処理を終了する。空き領域があ る場合には、録画編集再生制御部105は、AVデータ 録画部110にファイル識別子と、指定時間と、録画条 件に設定された時間優先を示すパラメータを通知する。 これを受けたAVデータ録画部110は、開始時間にな った時点(ステップ258)で「OPEN」コマンドを発行 する(ステップ259)。これ以降のAVデータ録画部 110の処理は、図25 (a) のステップ252~25 5とほぼ同様に、AVファイルシステム部103に対し て「OPEN」コマンドを発行し、さらに「AV-WRITE」コマ ンドを終了時刻になるまで繰り返し発行し、最後に「CL OSE」コマンドを発行して処理を終了する(ステップ2 58~262). 20

【0096】とのようにして予約録画の場合は、あらかじめ指定時間の録画に必要な数の空きのAVブロックがあるか否かをチェックしてから録画する。なお、上記ステップ256とステップ257は、逆順にしてもよい。(1-3-3) AVデータの削除

ファイルの削除は、AVファイルも非AVファイルも「DELETE」コマンドの処理として共通ファイルシステム部104にて実行される。共通ファイルシステム部104は、録画編集再生制御部105等から特定のファイルについて「DELETE」コマンドを受けた場合、ファイル名の拡張子や属性情報等からAVファイルであるか非AVファイルであるかを判別し、判別結果に応じてAVブロック管理テーブル及びスペースビットマップに対して異なる処理を行う。

【0097】図27は、共通ファイルシステム部104によるAVファイルについての削除処理を示すフローチャートである。共通ファイルシステム部104は、当該AVファイルのファイルエントリを参照してエクステントが存在する場合(ステップ240:yes)、AVプロック管理テーブルにおいてそのエクステントに含まれるAVブロックを"01(AVデータ用)"から"00(未割当)"に変更し(ステップ241)、スペースビットマップにおいて当該AVブロックに含まれる全セクタについて"0(割当済)"から"1(未割当)"に変更し(ステップ242)、ファイルエントリからそのエクステントを削除する(ステップ243)。エクステントが残っていない場合には(ステップ240:no)、ファイル識別記述子を削除して処理を終了する。

【0098】図28(a)に削除されるAVファイルの 説明図を示す。同図(a)上段はAVブロック#10~

2000-13728

#14に、AVファイル#1とAVファイル#2が記録さ れている様子を示す。AVファイル#1は2つのエクステ ント (AVファイル#1-1、AVファイル#1-2) からな り、AVファイル#2は(AVファイル#2-1、AVファ イル#2-2) からなる。同図(a)下段は、AVブロック #11、#14におけるAVファイル#1のエクステント が削除された様子を示している。

【0099】この場合のAVブロック管理テーブル及び スペースピットマップの変化を示す説明図を同図(b) に示す。同図(b)左側は削除前、右側は削除後であ る。図27の削除処理に従って、AVブロック#11、 #14はAVブロック管理テーブルにおいて"01(A-Vデータ用)"から"00 (未割当)"に変更され、A Vブロック#11、#14内の全セクタはスペースビッ トマップにおいて"0(割当済)"から"1(未割 当)"に変更される。なお、同図(a)下段においてA Vブロック#11、#14のAVデータは、物理的に消 去されるわけではなく、AVファイルシステム部103 により無効なデータとして取り扱われるだけである。

(1-3-4) 非AVデータの記録

図29は、共通ファイルシステム部104による非AV ファイルの記録処理を示すフローチャートである。

【0100】共通ファイルシステム部104は、録画編 集再生制御部105等から「WRITE」コマンドを受けた とき、記録すべき非AVデータが存在する場合(ステッ プ261)、AVブロック管理テーブルにおいて"10 (非AV用)"又は"00(未割当)"のAVブロック に含まれ、かつスペースピットマップにおいて"1(未 割当)"のセクタを探す(ステップ262)。さらに、 探し出したセクタが含まれるAVブロックが"00(未 30 割当) " であれば" 10 (非AV用) " に変更し (ステ ップ263)、スペースピットマップにおいて探し出し たセクタを"1 (未割当)"から"0 (割当済)"に変 更し(ステップ264)、そのセクタに非AVデータを 記録する(ステップ265)。さらに、そのセクタとそ の直前に記録したセクタとが連続していればステップ2 61へ戻り、連続していない場合には直前のセクタまで のエクステントのアロケーション記述子をファイルエン トリに記録する(ステップ266、267)。また、ス テップ261にて記録すべきデータが残っていない場合 40 には、最後に記録したセクタまでのエクステントのアロ ケーション記述子をファイルエントリに記録して(ステ ップ268)、処理を終了する。

(1-3-5) 非AVデータの削除

共通ファイルシステム部104は、録画編集再生制御部 105等から特定のファイルについて「DELETE」コマン ドを受けた場合、そのファイルが非AVファイルである 場合、次のように削除処理を行う。

【0101】図30は、共通ファイルシステム部104 による非AVファイルについての削除処理を示すフロー 50 対してデータが書き込まれてしまい、AVデータ用に確

チャートである。共通ファイルシステム部104は、そ の非AVファイルのファイルエントリを参照してエクス テントが存在する場合 (ステップ271:yes)、スペ ースピットマップにおいてそのエクステントに含まれる 全セクタについて"(0 (割当済)"から"(1 (未割) 当)"に変更する(ステップ242)。

【0102】次に、AVブロック管理テーブルにおいて そのエクステントに含まれるAVブロック内の全セクタ が"1(未割当)"になっているかどうかを判定する (ステップ273)。全セクタが未割当の場合、AVブ ロック管理テーブルにおいて、そのA V ブロックを"1 O(非AV用)"から"OO(未割当)"に変更する (ステップ274)。さらに、そのエクステントのアロ ケーション記述子を削除し(ステップ275)、ステッ プ271に戻る。ステップ271において残りのエクス テントがなければ処理を終了する。

【0103】図31(a)に削除される非AVファイル の説明図を示す。同図(a)上段はAVブロック#11 に、非AVデータであるファイル#3とファイル#4が 20 記録されている様子を示す。ファイル#3、#4はいず れも1つのエクステントからなる。同図(a)下段は、 AVブロック#11におけるファイル#3のエクステン トが削除された様子を示している。

【0104】ファイル#3が削除された場合のAVブロ ック管理テーブル及びスペースビットマップの変化を示 す説明図を同図(b)に示す。同図(b)左側は削除 前、右側は削除後である。図30の削除処理に従って、 AVブロック#11は、ファイル#4が残っていること から、AVブロック管理テーブルにおいて"10(非A Vデータ用)"のままになる。AVブロック#11に対 応するスペースピットマップにおいて、ファイル#3の エクステントに含まれるセクタは"0(割当済)"か ら"1 (未割当)"に変更される。なお、同図(a)下 段においてファイル#3の非AVデータは、物理的に消 去されるわけではなく、AVファイルシステム部103 により無効なデータとして取り扱われるだけである。 【0105】以上説明してきたように、本実施例におけ

るDVD-RAMは、ファイルシステム用の管理情報の 一部として、スペースピットマップとAVブロック管理 テーブルを有する。これによりAVブロック単位で連続 領域が割り当てられるのでAVデータの連続再生を保証 することができる。また、本実施例のDVD-RAMで は、あるAVブロックがAVデータ用に割り当てられる と、そのAVブロックに含まれる全てのセクタはスペー スピットマップ上に割り当て済みと登録されている。こ のような管理によれば、仮に、スペースピットマップの みしかサポートしない従来のファイルシステムによって 本願のDVD-RAMがアクセスされた場合であって も、AVデータ用のAVブロックに含まれるセクタ群に

保した連続セクタ領域が失われてしまうことを防止して いる。

【0106】また非AVデータ用に割り当てられたAV ブロックは、スペースビットマップ上では、そのAVブ ロックに含まれるセクタのうち実際にデータが書き込ま れたセクタのみが割り当て済みと記録される。つまり、 AVデータ用に割り当てられたAVブロックとは異な り、非AVデータに割り当てられたAVブロックは、デ ータが記録されないセクタまでもがスペースピットマッ プ上で割り当て済みと登録されることはない。

【0107】このため、既に非AVデータ用に割り当て られているAVブロックであっても、空きさえあれば他 の非AVデータを書き込むことができ、これにより1つ の非AVデータ用のAVブロック内に複数の非AVデー タファイルを存在させることが可能となる。したがっ て、AVデータ用のAVブロックと非AVデータ用のA Vブロックとを混在させ、なおかつディスク全体の使用 効率を改善することが可能となる。

【0108】なお、上記実施形態においてDVDレコー ダ10は、図14に示したように、従来の据え置き型家 20 庭用VTRに代用することを前提とした構成を示した。 との構成に限らず、DVD-RAMがコンピュータの記 録媒体としても使用される場合には、次のような構成と すればよい。すなわち、ディスクアクセス部3は、DV D-RAMドライブ装置としてSCSIやIDEと呼ばれるIF を介してコンピュータバスに接続される。また、同図の ディスクアクセス部3以外の構成要素はコンピュータの ハードウェア上でOS及びアプリケーションプログラム が実行されることに実現される。その場合、ディスク記 録部100、ディスク読み出し部101及びファイルシ ステム部102は主としてOSによる機能又はOSを機 能拡張するアプリケーションとして実現され、これ以外 の構成要素は主としてアプリケーションプログラムによ る機能として実現される。またファイルシステム部10 2がサポートする各種コマンドはアプリケーションに提 供されるシステムコール等のサービスコマンドに相当す る。

【0109】また、上記実施形態においてAVブロック 管理テーブルは、各AVブロックの割当状況を2ビット で表していたが、ビット数を増やして他の属性情報を付 40 加するようにしてもよい。図32はAVブロック管理テ ーブルの第2の構成例を示す。同図のAVブロック管理 テーブルでは、各AVブロックは2バイトデータにより 割当て情報及び属性情報が表されている。2バイトデー タのうち上位4ビットは上記実施例と同様にAVブロッ クの割当状況の管理用であり、下位12ビットはそのA Vブロックに含まれるECCブロックのうちアドレスエ ラーを生じない有効なECCブロック数を表す。例え ば、第1AVブロックは有効なECCブロックを224 個(16進でEO)含み、第6AVブロックは、アドレ 50 ロック番号ですぐに可変長AVブロックテーブルを引く

スエラーが生じている1つのECCブロックと、223 個(16進でDF)有効なECCブロックを含んでい る。

【0110】とのように図32のAVブロック管理テー ブルでは、アドレスエラーを含むECCブロックを除い た有効なECCブロック数が記録される。ファイルシス テム部102は、個々のAVブロックの有効ECCブロ ック数が分からない場合には、各AVブロックにはどれ だけのデータの書き込みが出来るか分からないため、デ ータの記録に際してアドレスエラー処理を行うことにな る。同図のAVブロック管理テーブルによれば、ファイ ルシステム部102はデータの記録時の複雑なアドレス エラー処理から解放される。

【0111】なお、アドレスエラーがどのECCブロッ ク、またはセクタで起きたかという記録を別情報として 持ち、それをAVファイルシステムが利用することも可 能である。また、アドレスエラーが発生する確率が極め て低く、大部分のAVブロックセクターが固定長ブロッ クとして見なせる場合は、最上位の0ビットを可変長か どうかを示すフラグとする事とし、フラグが立っている 場合のみサイズの領域が有効であり、その場合AVブロ ックのサイズをその領域から求めるようにすれば、ファ イルシステムの処理が軽減される。

【0112】図33は、AVブロック管理テーブルの第 3の構成例を示す。同図のAVブロック管理テーブルで は、各AVブロックを4ビットデータにより管理してい る。4ビットデータのうち下位3ビットは上記実施例と 同様にAVブロックの割当状況を示し、上位1ビット

(可変長ビットと呼ぶ) はAVブロックが固定長か可変 長化を示す。とこで、固定長はアドレスエラーの生じな い224個の有効なECCブロックをAVブロックが有 していることを意味する。可変長は、AVブロック内の 有効なECCブロックが224個以外であることを意味 する。可変長のAVブロックはアドレスエラーの生じる ECCブロックを有している場合や、ゾーン境界末尾の AVブロックである場合である。

【0113】可変長AVブロックのブロック長は、同図 の右側に示した可変長AVブロックテーブルに記録され る。とのテーブルは、可変長AVブロック毎に、ブロッ ク番号と、有効なECCブロック数を対応させて記録 し、図5に示した最終ブロック長テーブルの代わりに設 けてられている。図32のAVブロック管理テーブルに おいて、可変長ビットが"1"(斜線部)に対応するA Vブロックは、可変長AVブロックテーブルにおいて有 効なECCブロック数が記録されている。このように可 変長AVブロック管理テーブルに、AVブロックのサイ ズとAVブロック番号を持たせることにより、ファイル システムは、AVブロック管理テーブル内で可変長フラ グが立っているAVブロックを管理する場合に、AVブ

2000-13728

ことができる。また第3の構成例は、図32の第2の構 成例に比べて、AVブロック管理テーブル自体のサイズ を小さくするととが可能になる。

【0114】なお、各AVブロックの物理サイズが可変 長とした場合には、可変長AVブロックテーブルにおい て全AVブロックのサイズを記録しておけば、セクタと AVブロックのマッピングを容易に行うことができる。 さらに、可変長AVブロックテーブル内に各AVブロッ クの物理サイズを持つ代わりに、各AVブロックの開始 セクタ番号、トラック番号、ゾーン番号を、AVブロッ ク管理テーブルに持たせておけば、先の例と同様にセク タとAVブロックのマッピングがさらに容易になる。

【0115】図34は、AVブロック管理テーブルの第 4の構成例を示す。このAVブロック管理テーブルは、 1AVブロック当たり2パイトデータを使用し、AVブ ロックの割当状況以外にAVブロックに記録されている ファイル数を持たせている。2バイトデータ中の上位4 ビットは上記実施例と同様に割当状況を表し、下位12 ビットは、ファイル数を示す。この場合ファイル数とし ては最大で4095ファイルまで可能であるから、1A Vブロックに4095個までファイルを記録することが できることになる。

【0116】今、2バイトデータ中の下位12ビットを カウンタと呼ぶことにする。カウンタは1AVブロック に閉じた話であり、AVファイルの様にサイズが大きい ものや、非AVファイルでサイズが小さい場合でも空き 領域の関係で、複数のAVブロックに跨って記録される 場合が考えられる。この場合、カウンタの扱いはファイ ルの一部が記録さえすればそれを1つのファイルとして 数えることにする。つまり、ファイルが丸々その中に記 30 録されていようが、一部だけが記録されていようが、カ ウンタから見ればどちらも1つのファイルとして考える のである。AVブロック内で1つのファイルが複数のエ クステントに分割されている場合は、まめて1つのファ イルと考えることにする。

【0117】カウンタを導入することで、AVブロック の管理において利点が2つ出てくる。1点目は、非AV データ用のAVブロックの解放の判断が容易になること である。上記実施例においては、ファイルシステム部1 02は、ファイル削除時に、非AVデータ用のAVブロ 40 ックに含まれる全セクタがセクタビットマップ上で未使 用の状態であれば、そのAVブロックは未使用のものと して解放されていた。このように上記実施例ではAVブ ロックの解放にスペースピットマップをサーチする必要 がある。図34に示すようにAVブロック管理テーブル にカウンタを記録している場合は、カウンタが〇になっ た時点で非AVデータ用のAVブロックを解放すること ができ、セクタビットマップのサーチを不要にすること ができる。もちろんデータを削除したセクタについてセ クタピットマップの変更は不可欠である。

【0118】2点目はAVデータ用に割り当てられたA Vブロックにおいても複数ファイルの共存を容易にする ととである。ことでいう共存は、AVファイルが既に書 かれているAVブロックに対して、他のAVファイルを 追加することではなく、編集によって1つのAVファイ ルが別個のAVファイルに分割された場合をいう。この 場合も、カウンタにりAVブロックに複数のAVファイ ルが存在することを管理できるとともに、カウンタが0 になった時点でAVブロックを解放することができる。

【0119】さらに、AVブロックにおけるAVファイ ルの共存を考える場合、実際には2つのファイルの共存 を考えれば十分である。この様にAVブロックはたかだ か2つのAVファイルが共存するだけなので、カウンタ ではなく、共存されているかどうかのフラグだけを持て は十分である。この場合、ファイルシステム部102 は、非AVデータ用のAVブロックの解放はこれまで通 り、スペースビットマップをチェックし、AVデータ用 のAVブロックの解放は共存フラグを使用するようにし てもよい。

【0120】なお、第4の構成例においても第3の構成 20 例における可変長ビットを設けることができる。さら に、AVブロック管理テーブル内の1AVブロックに対 するデータを3パイト以上にすれば、AVブロックのサ イズも同時に持つことが可能となる。図35は、AVブ ロック管理テーブルの第5の構成例を示す。

【O121】上記実施例ではAVブロックはゾーン境界 を跨がない様にするため、ゾーン領域最終のAVブロッ クを可変長としていた。ここでは、全AVブロックを約 7MBの固定長としてディスクの先頭から順にAVブロ ック領域が設けられているものとする。この場合、図3 5の斜線部のAVブロックの様に、ゾーン境界を内部に 持つAVブロックが存在する。ゾーン境界を内部にもつ AVブロックにAVファイルを記録しても連続再生が保 証できないので、AVブロック内にゾーン境界があるか ないかを別途管理する必要がある。そこで第5の構成例 では、AVブロック管理テーブル内に、AVブロック内 にゾーン境界があるかないかを示すフラグを持たせAV ブロックを管理する。

【0122】図35のAVブロック管理テーブルでは、 1AVブロックは4ビットデータにより割当状況とゾー ン境界の有無とが表されている。4ビットデータ中の上 位1ビットはAVブロック内にゾーン境界を含むかどう かのフラグであり、下位3ビットはAVブロックの割り 当て状況を示す。 との場合、ファイルシステム部10 2は、AVデータをAVブロックに割り当てる場合に、 ゾーン境界を含むAVブロック単独では割り当てないよ うにし、ゾーン境界を含むAVブロックとその前後に隣 接するAVブロックとを含めた3つのAVブロックに連 続してAVファイルを記録するように管理すればよい。

50 こうすれば、ゾーン境界を含むAVブロックにAVファ



イルを記録しても連続再生を保証することが可能である。

【0123】仮に、ゾーン境界を含むAVブロックに非AVファイルしか記録できないとするれば、非AVファイル用にゾーン境界と同数の24のAVブロック用意されることになる。その容量の合計は全部で164MBにもなり、AVファイルを記録可能な領域が減少することになってしまう。よってファイルシステム部102は、ゾーン境界では、上記の3つのAVブロックをまとめて管理するこのとが望ましい。

【0124】なお、図6に示したAVブロック管理テーブルおいて、AVブロックの境界とゾーン領域の最終のAVブロックに関してはそれに引き続くAVブロックとは非連続であるということを示す意味で、非連続フラグを持たせてもよい。こうすれば、ファイルシステム部102において2つの連続したAVブロックを確保する際に、AVブロック管理表で連続するAVブロックが連続であるか、ゾーン境界で分断されているかの判断がしやすくなる。

【0125】また、非AVデータ用のAVブロックをあ 20 らかじめ、あるサイズでまとめて先に予約することでAVデータ用のAVブロックと非AVデータ用のAVブロックとが混在することが無くなり、AVデータ用の連続領域の確保が容易になる。また、他のファイルシステムとAVファイルシステムと互換性を保たない、つまりAVファイルシステムで書かれたディスクはAVファイルシステムでしかアクセスしないのであれば、AVの属性を持つAVブロックに含まれる全てのセクタのセクタを割当済みとせず、実際にAVデータが書き込まれたセクタのみを割当済みとすることもできる。これにより、A 30 Vブロック内の空き領域の管理が容易になる。

【0126】さらに、上記実施例では、AVデータ用のAVブロックに含まれるセクタに関しては、全てのセクタを割当済みとしたが、実際にAVデータが書き込まれたセクタのみを割当済みとするようにしてもよい。これにより、AVブロックをサポートしていない他のファイルシステムとの互換性が多少犠牲になるものの、AVブロック内の空き領域の管理が容易になる。

(2) 第2 実施形態

以下、第2の実施形態における光ディスク及び光ディス 40 ク記録再生装置について説明する。

(2-1) 光ディスク

本実施形態における光ディスクは、第1実施形態と比較して、(1)第1実施形態のAVブロックの代わりに擬似連続記録を設ける点と、(2)AVブロック管理テーブルの代わりに擬似連続記録割り当て情報を設ける点とが異なっている。以下、第1実施形態と同じ点は説明を省略して異なる点を説明する。

【0127】(1)の点について、第1実施形態の光ディスクではAVデータが記録されているかいないかに関う 50

ず、データ記録領域の全体に亘ってほぼ固定長のAVブロックが固定的に予め設定されているのに対して、本実施形態では媒体上に固定的なAVブロックが存在せず、AVデータの記録に際して上記固定長より大きい擬似連続記録と呼ばれる領域が動的に割り当てられるようになっている。

【0128】(2)の点について、第1実施形態の光ディスクでは1つのAVブロック管理テーブルにより全てのAVブロックの割当て状況が管理されているのに対して、本実施形態ではAVファイル毎に挺似連続記録として割り当てられた領域を管理するための擬似連続記録割り当てテーブルが記録されるようになっている。このため、本実施形態における光ディスクは、図1〜図3、図8〜図12については、第1実施形態と同じである。また、図4において、本実施形態では各ゾーン領域内の固定的なAVブロックは存在しないが、複数のゾーンに分割されている点と、ECCブロック(16セクタ)を読み書きの単位にする点とは同じである。また、図6に示したAVブロック管理テーブルは存在しないが、セクタ20管理テーブル(スペースマップ)を有する点は同じである。

(2-1-1) 擬似連続記録

本実施形態におけるAVファイルは、連続再生を保証するために1つ又は複数の擬似連続記録から構成される。 擬似連続記録とは、ECCブロックスキップ方式によるスキップを含むことを除いた連続したセクタ(ECCブロック)に、連続再生を保証するためのサイズ以上のAVデータの部分)を記録した領域、又は記録されたAVデータをいう。

【0129】ECCブロックスキップ方式とは、アドレスエラーなどを生じる欠陥セクタが存在する場合に、欠陥セクタを含むECCブロックをスキップして、次のECCブロックに書き込むことをいう。この方式は、同じゾーン内に予め確保されている代替領域内のセクタに書き込むリニアリプレースメント方式と比べると、代替領域へのジャンプがない点でAVデータの連続再生に適している。

【0130】1つの擬似連続記録は、整数個分のECCブロックを含み、且つその先頭セクタがECCブロックの先頭セクタとなるように、複数のゾーンに跨らないものとする。擬似連続記録の最小サイズは、AVデータの連続再生を保証するために、第1実施例のAVブロックと同様に224個のECCブロック(約7MB)とする。

【0131】との割り当て結果は、割り当て情報としてAVファイルとともに記録される。割り当て情報は、AVファイルの先頭に記録してもよいが、本実施形態では、AVファイルに対応して1個の非AVファイルとして記録され、リスト構造を有するものとする。

(2-1-2)擬似連続記録の割り当て

2000-13728

擬似連続記録割り当て管理情報(以下、単に割り当て情 報と呼ぶ)は、AVファイルを構成する1つ又は複数の 擬似連続記録が光ディスク上のどの領域に割り当てられ ているかを表す情報である。

【0132】光ディスク記録装置において、擬似連続記 録はAVファイルの記録に先立って光ディスク上の空き 領域に割り当てられる。図36A、Bは、1つのAVフ ァイルに対応する割り当て情報の具体例と、それに対応 するスペースピットマップとを示す図である。同図にお いて、割り当て情報は2つのエントリe1、e2からな 10 るテーブルとして記録されている。各エントリは、同図 左から開始セクタ番号(LSN)、終了セクタ番号及び 属性からなる。属性は、「0」で擬似連続記録であると とを、「1」で空き領域であることを示す。この例では 属性は「0」以外の値をとらない。

【0133】各エントリにおける開始セクタ番号から終 了セクタ番号までの光ディスクの領域は、擬似連続記録 の一部分または1つの擬似連続記録が割り当てられたセ クタ領域を表している。ととで、擬似連続記録と、ファ イルシステムにおいて管理されるエクステントとの関係 20 について説明する。擬似連続記録は、エクステントがゾ ーン境界を跨がない場合はエクステントと1対1に対応 するが、エクステントがゾーン境界を跨ぐ場合は多対 1 に対応する。例えばエクステントが1つのゾーン境界の 跨ぐ場合、ゾーン境界の前後で2つの擬似連続記録とな り1つのエクステントに対応する。

(2-1-3) 擬似連続記録割り当て管理情報とスペースビ

図36(b)は、同図(a)のように擬似連続記録が割 り当てられた場合のスペースビットマップの様子を示す 30 図である。

【0134】同図のスペースビットマップにおいて、擬 似AVブロック#iに割り当てられたセクタ(セクタ番 号6848~34847) に対応するビットは、割り当 て済み"0"(割当済)に設定されている。割り当て情 報とスペースピットマップとは、管理の単位が異なるが ともにデータ領域の割当状況の管理用いられるので、連 動して管理することが望ましい。

【0135】光ディスク記録装置では、割り当て情報に おいて擬似AVブロックに割り当てられた領域は、スペ 40 ースビットマップにおいて"0"(割当済)に設定され る。(2-2)記録再生装置

次に、第2実施形態における光ディスク記録再生装置に ついて説明する。

(2-2-1) システムおよびハードウェア構成

図14に示したシステム構成、図15に示したDVDレ コーダのハードウェア構成、図16に示したMPEGエ ンコーダ2の構成、図17に示したMPEGデコーダ4 の構成については、それぞれ本実施形態において同じで ある。

【0136】ただし、光ディスクが、第1実施形態と比 較して、第1実施形態のAVブロックの代わりに擬似連 続記録を設ける点と、AVブロック管理テーブルの代わ りに挺似連続記録割り当て情報を設ける点とが異なって いる。このため、図15中の主記憶1d内のプログラム も異なっている。

(2-2-2) 機能ブロック図

(20)

図37は、本実施形態におけるDVDレコーダ10の構 成を機能別に示した機能ブロック図である。同図におけ る各機能は、制御部1におけるCPU1aが主記憶1d のプログラムを実行することにより図14に示したハー ドウェアを制御することにより実現される。

【0137】同図では、第1実施形態における図18に 対して同じ構成要素には同じ符号を付してある。同じ構 成要素は説明を省略して以下異なる点を中心に説明す る。異なる点は、図18におけるファイルシステム部1 02、録画編集再生制御部105、AVデータ録画部1 10の代わりに、ファイルシステム部202、録画編集 再生制御部205、AVデータ録画部210を備えてい る点である。

【0138】ファイルシステム部202は、第1実施形 態におけるAVファイルシステム部103、共通ファイ ルシステム部104の代わりにAVファイルシステム部 203、共通ファイルシステム部204を有する点が異 なっている。AVファイルシステム部203は、AVフ ァイルシステム部103に比べて、図21に示した「AV _WRITE」コマンドをサポートしない点のみが異なってい

【0139】共通ファイルシステム部204は、共通フ ァイルシステム部104に比べて、「WRITE」 コマンド にてAVデータの書き込みも行なう点が異なっている。 つまり、ファイルシステム部202においてはAVデー タと非AVデータとを区別することなく同等に扱われ る。AVデータか非AVデータかは、AVデータ録画部 210、AVデータ編集部220、AVデータ再生部2 30にて区別されることになる。

【0140】AVデータ録画部210、AVデータ編集 部120、AVデータ再生部130はそれぞれ、録画編 集再生制御部205から録画要求、編集要求、再生要求 を受けて、要求された録画、編集、再生に必要なコマン ドをAVファイルシステム部103に発行する。AVデ ータ録画部210は、録画編集再生制御部105から録 画要求を受けて、要求された録画に必要なコマンドをA Vファイルシステム部103に発行し、同時に、図36 に示した割り当て情報の作成および更新を行なう。より 詳しく言うと、AVデータ録画部210は、録画要求を 受けると、スペースビットマップと擬似連続記録割り当 て情報とを検索することにより未使用の領域を探し、上 記固定長(約7Mバイト)以上の領域を確保するととも 50 に、新たな擬似連続記録割り当て情報を生成する。この

30



とき、既に擬似連続記録が存在する場合にはその擬似連続記録になるべく連続する領域に記録されるように、新たな擬似連続記録の領域を確保するとともに、確保した領域を対して擬似連続記録割り当て情報を作成する。

(2-3-1) A V ファイルの録画

5になされる。

次に、DVDレコーダ10におけるAVファイルの録画 について詳細に説明する。

【0141】図38は、本実施形態におけるDVDレコーダにおける録画処理を示すフローチャートである。 「録画」ボタンが押下されたとき、又はの現在時刻が「録画予約」の開始時刻に達したとき、録画開始の通知がユーザ IF部106を介して録画編集再生制御部10

【0142】との通知を受けた録画編集再生制御部105は、上記一定サイズ(約7Mバイト)以上の擬似連続記録領域を確保する。すなわち、スペースビットマップと連続記録領域管理ファイルとを参照して、擬似連続記録領域として使用可能な領域確保する(ステップ380)。このとき、既に記録されたAVデータが存在し、これから記録しようとするAVデータが論理的に連続する場合には、なるべく既に存在する連続記録領域と連続するように新たな連続記録領域を確保する。

【0143】さらに、録画編集再生制御部105は、AVデータ録画部210にファイル識別子と、録画条件に設定された時間優先を示すパラメータを通知する。AVデータ録画部210は、レシーバ9を介して受信中の特定チャネルの番組の映像データと音声データとをMPEGエンコーダ2によりエンコードを開始し、さらにエンコード結果のMPEGデータをトラックバッファ3aに転送する処理を開始する(ステップ381)。

【0144】次いで、録画編集再生制御部105は、共通ファイルシステム部104に対して、新たに割り当てられた連続記録領域の指定を含む「CREATE」コマンドを発行する(ステップ382)。これを受けて共通ファイルシステム部104は、新たな連続記録領域にファイルを作成できる場合には、新たなファイル識別記述子を返す。

【0145】さらに、AVデータ録画部210は、「OP EN」コマンドをAVファイルシステム部103に発行する(ステップ383) ことにより、録画編集再生制御部 40 105から与えられたファイル識別記述子とそのファイルエントリとに関する情報をワークメモリ(図外)に保持させる(以下ワークメモリ中の上記情報をFd(ファイルディスクリプタ)と略す)。

【0146】AVデータ録画部210は、録画編集再生制御部105からの停止命令を受けるまでの間は(ステップ384:yes)、トラックバッファ3aに一定量のMPEGデータが蓄積される毎に「WRITE」コマンドをAVファイルシステム部103に発行する(ステップ385、386)。ここで、「WRITE」コマンドは3つのパ

ラメータの指定と共にAVファイルシステム部103に発行されるものとする。3つのバラメータは、「OPEN」コマンドによりオープンされた上記Fdと、記録すべきデータのサイズと、それを保持しているバッファ(本実施例ではトラックバッファ3a)とである。

【0147】とこで、バラメータとして指定されるFdは、ファイルエントリと同様に、エクステントの記録位置及びエクステント長を示す情報を含む。この情報はステップ380において確保された擬似連続記録領域を指10定する。また、Fdはオープンされてからクローズされるまでに複数の「WRITE」コマンドが発行された場合は逐次更新されていく。2回目以降の「WRITE」コマンドでは、既に記録されたデータに続けて新たなデータが書き足される。

【0148】AVデータ録画部210は、停止命令を受けた時点で「WRITE」コマンド(ステップ384、387)を発行し、さらに「CLOSE」コマンドを発行し(ステップ388)、AVファイル管理情報生成部112にAVファイル(VOB)の記録を終了した旨を通知し(ステップ389)。こののち、AVデータ録画部210は、記録されたAVデータのFd(エクステント)を参照して提似連続記録割り当て情報の作成又は更新を行なう。すなわち、新たなAVファイルを記録した場合は提似連続記録割り当て管理情報を作成し、追加的にAVファイルを録画した場合は提似連続記録割り当て管理情報を更新し、同時にスペースピットマップも更新する(ステップ390)。更新又は作成された擬似連続記録割り当て管理情報は、共通ファイルシステム部204を介して非AVファイルとして記録される。

【0149】なお、ステップ387の「WRITE」コマンドは、トラックバッファに残されたデータを記録するためである。ステップ388の「CLOSE」コマンドは、ワークメモリ中のFdを、DVD-RAM上のファイル識別記述子及びファイルエントリが書き戻すためである。以上説明してきたように、本実施形態におけるDVDレコーダは、AVデータの記録に際して、スペースビットマップ及び割り当て情報を参照して、擬似連続記録用の領域を動的に確保及び割り当てを行なう。従って、第1実施形態におけるDVDレコーダに比べてAVブロックという媒体上の論理的な区画が存在しないので、光ディスク上のデータ領域をより有効に活用することができる。

(3) 第3 実施形態

本実施形態における光ディスク及びDVDレコーダは、第2の実施形態と比較して、(1)擬似連続記録の最小サイズを動的に変更し得る点と、(2)擬似連続記録割り当て管理情報を有しない点とが異なっている。以下第2実施形態と異なる点を中心に説明する。

【0150】(1)の点については、第2実施形態では連 50 続再生を保証する一定サイズを固定的に約7Mバイトと 11

して扱っていたが、本実施形態では実際にエンコードされるビデオオブジェクトのビットレートに応じて擬似連続記録の最小サイズを決定し得るようにDVDレコーダ10を構成している。(2)の点については、DVDレコーダ10は、割り当て管理情報を光ディスク上に記録しないで、録画する毎に、スペースビットマップから空き領域を検索して擬似連続記録として割り当て可能な領域を確保するように構成されている。

(3-1) 擬似連続記録領域の最小サイズ

まず、上記(1)における、連続再生を保証するための最小サイズを決定する理論的根拠について説明する。

【0151】図39は、ビデオオブジェクトを再生する 再生装置においてDVD-RAMから読み出されたAV データがトラックバッファにバッファリングされる様子 をモデル化した図である。このモデルは、再生装置とし て備えるべき最低限度の仕様を定めたモデルであり、こ の仕様を満たす限り連続再生を保証することができる。 【0152】図39上段において、DVD-RAMから

【0152】図39上段において、DVD-RAMから 読み出されたAVデータは、ECC処理が施され、トラックバッファ(FIFOメモリ)に一時蓄積され、さらにトラックバッファからデコーダに出力される。トラックバッファ入力の転送レート(光ディスクからの読み出しレート)をVr、トラックバッファ出力の転送レート(デコーダ入力レート)をVoとする(ただしVr>Voとする)。 このモデルではVr=11Mbpsとする。

【0153】図39下段は、このモデルにおけるトラックバッファのデータ量の変化を示すグラフである。縦軸はトラックバッファのデータ量、横軸は時間である。同図では欠陥セクタが存在しない擬似連続記録#jと欠陥セクタが存在する擬似連続記録#kとが順次読み出される場合を想定している。時間軸上の期間T1は、欠陥セクタを含まない擬似連続記録#jの先頭から末尾までの全AVデータの読み出しに要する時間である。この期間では、(Vr-Vo)のレートでバッファ内のデータ量が増えていく。

【0154】期間T2(以下ジャンプ期間と呼ぶ)は、 擬似連続記録#jから擬似連続記録#kへの光りピック アップがジャンプするのに要する時間である。ジャンプ 時間は、光ピックアップのシークタイムと、光ディスク 回転が安定するのに要する時間を含む。この時間は、最 40 大では、最内周から最外周へのジャンプする時間であ *

*り、本モデルでは約1500mSとする。この期間では、 Voのレートでバッファのデータ量が減っていく。

【0155】期間T3~T5は、欠陥セクタを含む擬似連続記録#kの先頭から末尾までの全AVデータの読み出しに要する時間である。このうち期間T4は、欠陥セクタが存在するEccブロックを読み飛ばして次のEccブロックにスキップする時間である。このスキップは、Eccブロック内に欠陥セクタが1つでも存在すれば、当該Eccブロック(16セクタ)を読み飛ばし

て、連続する次のEccブロックにジャンプすることをいう。つまり、擬似連続記録において欠陥セクタが存在するEccブロックは、欠陥セクタのみを代替セクタ (代替Eccブロック)に論理的に置き換えられるわけではなく、当該Eccブロック(16セクタ全部)が単に使用されないようになっている(上記のECCブロックスキップ方式)。この時間T4は、最大でディスクが一回転する場合の回転待ち時間であり、本モデルでは約105mSとする。期間T3とT5では(Vr-Vo)のレートでバッファ内のデータ量が増えていくが、期間T4ではVoのレートで減っていく。

【0156】擬似連続記録のサイズは、擬似連続記録に含まれる全てのEccブロック数をN_eccとすると、N_ecc*16*8*2048ピットと表される。連続再生を保証するためのN_eccの下限値は次のようにして導き出せる。期間T2では、トラックバッファからAVデータが読み出されているだけある。この期間内に、もしバッファ容量が0になればデコーダにおいてアンダーフローが発生する。この場合にはAVデータの連続再生が保証できなくなる。そこで連続再生を保証するためには(アンダーフローを生じさせないためには)、次式を満たさなければならない。

[0157]

【数6】

(蓄積量B) >= (消費量R)

バッファ蓄積量Bは、期間T1の終了時点でトラックバッファに蓄積されたデータ量である。消費量Rは、期間T2内に読み出される全データ量である。>=は、大なり又は等しいを意味する。蓄積量Bは、次式により表せる。

[0158]

【数7】

(蓄積量B) = (期間T1) * (Vr-Vo)

- = (1のつ擬似連続記録の読出時間) * (Vr-Vo)
- (擬似連続記録のサイズL/Vr) * (Vr-Vo)
- = $(N_{ecc}*16*8*2048/Vr) * (Vr-V_0)$
- = $(N_{ecc}*16*8*2048) * (1 V_0/V_r)$

消費量Rは、次式により表せる。

[0159]

【数8】

(消費量R) $= T2 \times V_0$

50 上記(数6)の両辺を(数7)(数8)で置き換えると

次式となる。

[0160]

【数9】

 $(N_{\text{ecc}} \cdot 16 * 8 * 2048) * (1 - V_0 / V_r) >= T_2 * V_0$ この式より、連続再生を保証するためのEccブロック 数N_eccは、次式を満たさなければならない。

[0161]

【数10】

 $N_{ecc} >= Vo * Tj / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr))$

との式において、Tiは上記のジャンプ時間であり、最 10 【数11】

大で1.5秒である。Vrは固定値(図39上段の再生 *

Vo=擬似連続記録長(bit)*(1/擬似連続記録の再生時間(sec))

= (N_pack*2048*8)*(27M/(SCR_first_next - SCR_first_current))

ここで、SCR_first_nextは次の擬似連続記録の先頭パッ クのSCRであり、SCR_first_currentは当該擬似連続 記録の先頭パックのSCRである。SCRは、当該パッ クをトラックバッファからデコーダへ出力すべき時刻を 示し、(1/27M)secを単位とする。

【0163】上記(数10)(数11)に示したよう に、擬似連続記録の最小サイズは、実際に記録している AVデータのビットレートに応じて理論的に算出すると とができる。さらに、上記数10では、光ディスクに欠 陥セクタが存在しない場合には妥当するが、欠陥セクタ が存在する場合に、連続再生を保証するためのEccブ ロック数N_eccについて説明する。

【0164】擬似連続記録領域に、欠陥セクタを有する※ $N_{ecc} >= dN_{ecc} + Vo * (Tj + Ts) / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr))$

以上のように、擬似連続記録領域は、欠陥セクタが存在 しない場合には数10を、欠陥セクタが存在する場合に 30 は数12を満たすサイズとすればよい。ただし、1つの 連続するAVデータが複数の擬似連続記録からなる場合 には、全ての擬似連続記録が数10又は数12を満たす 必要があるわけではなく、先頭及び末尾の擬似連続記録 は数10又は数12を満たさなくてもよい。なぜなら、 末尾の擬似連続記録は後続するAVデータが存在しない からであり、先頭の擬似連続記録はデコードの開始タイ ミングを遅らせることにより、すなわちトラックバッフ ァにデータが蓄積された時点でデコーダへのデータ供給 を開始することにより、先頭と次の擬似連続記録との間 40 で連続再生を保証できるからである。

(3-2) A Vファイルの録画

次に、DVDレコーダ10におけるAVファイルの録画 について詳細に説明する。

【0167】図40は、本実施形態におけるDVDレコ ーダにおける録画処理を示すフローチャートである。同 図のフローは、図38と比べて、ステップ380の代わ りにステップ400を備え、ステップ390が削除され ている点が異なっている。これ以外は図38と同じなの で、以下異なる点を中心に説明する。「録画」ボタンが 50 の例では、上記の決定された最小サイズを約7Mバイト

* 装置モデルでは約1 1 Mbps) である。また、V o は、 ビデオオブシェクトが可変ビットレートであることを考 慮すると数11で表される。つまり、Voは、トラックバ ッファ出力の物理的な転送レートの最大値ではなく、可 変ピットレートのAVデータの実質的なデコーダの入力 レートとして、数11で求められる。ただし、擬似連続 記録長は、N_ecc個のEccブロックからなる擬似連続 記録中のパック数をN_packとしている。

[0162]

※ ECCブロックが、dN_ecc個存在するものとする。このdN_ ecc個のECCブロックには上記のECCブロックスキップ によってAVデータが記録されない。dN_ecc個のECCブ ロックをスキップすることによるロス時間Tsは、T4*d N_ecc と表される(T4は図39のモデルにおけるECCブ

【0165】とれらを数10に加味すると、欠陥セクタ が存在する場合であっても連続再生を保証するために は、次式を満たすECCブロック数N_eccの連続領域を擬似 連続記録領域とすればよい。

[0166] 【数12】

20 ロックスキップ時間である)。

押下されたとき、又はの現在時刻が「録画予約」の開始 時刻に達したとき、録画開始の通知がユーザ [F部10 6を介して録画編集再生制御部105になされる。

【0168】この通知を受けた録画編集再生制御部10 5は、上記最小サイズ以上の擬似連続記録領域を確保す る(ステップ400)。すなわち、録画編集再生制御部 105は、上記(数10)(数11)に従って実際のビ デオオブジェクトのビットレートを算出する。ただし、 便宜上、上記最小サイズを満たすように予め定められた サイズとしてもよい。さらに、スペースビットマップと ファイル管理領域の各アロケーション記述子とを参照し て、光ディスク上の空き領域を検索し、フリースペース リストを作成し、作成したフリースペースリストにおい て、決定された最小サイズを越える領域を擬似連続記録 として確保する。このとき、ゾーン境界が存在する領域 は、ゾーン境界の前後で2つの異なる空き領域として扱 われる。

【0169】図41に、フリースペースリストの一例を 示す。同図において、先頭セクタは、空き領域の先頭セ クタ番号を、末尾セクタは空き領域の末尾のセクタ番号 をを表している。属性は空き領域であることを示す。こ

(3500セクタ)とすると、空き領域C1はこれより 小さく、空き領域C2、C3は、Cれより大きい。Cの 場合、録画編集再生制御部105は、擬似連続記録とし て空き領域C2、C3を確保する。

【0170】これ以降の録画処理は、図38と同じであ る。ただし、AVデータ録画部210は、録画に際し て、フリースペースリストにおいて光ディスクの内周側 の空き領域から順次記録していく。また、フリースペー スリストは、光ディスク上に記録されない。図42は、 図40におけるステップ400の擬似連続記録領域の確 10 保処理の具体例を示すフローチャートである。

【0171】録画編集再生制御部105は、スペースビ ットマップとファイル管理領域の各アロケーション記述 子とを参照して光ディスク上の空き領域を探索する(ス テップ421)。このとき、録画編集再生制御部105 は、AVデータ用としては小さい空き領域(例えば数1 00 kバイト)を無視するようにしてもよい。この探索 結果に従って、録画編集再生制御部105は上記フリー スペースリストを作成する(ステップ422)。このと き、ゾーン境界を跨ぐ空き領域は、ゾーン境界の前後で 2つの異なる空き領域として扱われる。なお、録画編集 再生制御部105は、空き領域内にゾーン境界が存在す るか否かを、AVファイルシステム部103に問い合わ せる(図21の「SEARCH_DISCON」)ことにより判定す る。光ディスクにおけるゾーン境界の位置は、予め固定 的に定められており、AVファイルシステム部103に より記憶及び管理されている。

【0172】さらに、録画編集再生制御部105は、上 記(数10)(数11)に従って、擬似連続記録として 必要な最小サイズを決定する。ただし、欠陥セクタが存 30 在する場合は(数12)(数11)に従って決定する (ステップ423)。この決定を簡単にするため、画質 (例えば図24に示した「高画質」「標準」「時間優 先」) に応じて予め定められたAVデータのビットレー トと、予想される欠陥セクタの割合と、マージンとに基 づいて最小サイズを決定するようにしてもよい。

【0173】次に、録画編集再生制御部105は、決定 された最小サイズ以上の空き領域を擬似連続記録として 確保し、さらに、記録すべき順序を決定する。この順序 は、例えば、シーク動作が少なくなるように確保された 40 空き領域を内周側から外周側となるように決定される。 以上説明してきたように、本実施形態におけるDVDレ コーダは、AVデータの記録に際して、スペースビット マップ及びファイルアロケーション記述子を参照して、 擬似連続記録用の領域を動的に確保する。従って、第2 実施形態におけるDVDレコーダに比べて、擬似連続記 録割り当て情報を記録することなく、録画に際して擬似 連続記録領域を動的に割り当てることができる。

【0174】なお、第3実施形態において、フリースペ ースリストは、録画する毎に作成されるように構成され 50 イズを保証するだけの所定サイズを決定することができ

ているが、DVDレコーダは、光ディスクドライブ装置 に光ディスクが装着された時点で作成し、録画する毎に 更新するように構成してもよい。また、DVDレコーダ は、上記フリースペースリストを作成後光ディスクに記 録し、記録したフリースペースリストを録画前に参照 し、録画後に更新するように構成してもよい。 [0175]

【発明の効果】本発明の光ディスク記録装置は、光ディ スクにビデオオブジェクトを記録する光ディスク記録装 置であって、前記光ディスクは、光ディスクの各セクタ のデータ割当て状況を示すセクタ情報が記録されてお り、隣接する複数トラックからなる複数のゾーンに分割 され、前記光ディスク記録装置は、セクタ情報を光ディ スクから読み出す読み出し手段と、光ディスクにビデオ オブジェクトを書き込む書き込み手段と、読み出し手 段、書き込み手段を制御する制御手段とを備え、前記制 御手段は、読み出されたセクタ情報を参照して、再生装 置に対して連続再生を保証する所定サイズ以上かつゾー ン境界を跨がない連続空き領域を探索し、ビデオオブジ ェクトを、探索した連続空き領域に順次書き込むように 書き込み手段を制御するように構成されている。

【0176】とのように構成された光ディスク記録装置 によれば、光ディスクにビデオオブジェクトを録画する のに先立って、ゾーン境界を含まない所定サイズ以上の 連続する空き領域を探索するので、ビデオオブジェクト は所定サイズ以上の連続セクタに記録される。上記所定 サイズはどの再生装置においても再生途切れが生じない ように定められているので、本ディスク記録装置により 録画されたビデオオブジェクトは、どの再生装置におい ても映像音声が途切れることなく (フレーム落ちなく) 連続再生を保証することができる。また、Z-CLV用 に複数ゾーンに分割されているので、光ディスク外周側 の記録密度を犠牲にすることなく良好な記録効率を実現 し、かつビデオオブジェクトがゾーン境界をまたがない ので連続再生の保証も実現できる。

【0177】 ことで、前記光ディスクのデータ記録領域 は、2 k バイトの複数のセクタに分割され、さらに連続 する16セクタからなる複数のECCブロックに分割さ れ、前記ビデオオブジェクトは2kパイトのサイズを有 する複数のパックからなり、前記所定サイズは、次式で 表されるEccブロック数N_eccに相当するサイズであると してもよい。

 $N_{ecc} = Vo * Tj / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr))$ 式中、Tiは再生装置における光ビックアップの最大ジャ ンプ時間、Vrはトラックバッファの入力転送レート(Mb ps)、Voはトラックバッファの出力転送レート(Mbps) を示す。

【0178】この構成によれば、上記のように探索され た連続空き領域が欠陥セクタを含まない場合に、連続サ

2000-13728

る。ここで、前記所定サイズは、次式で表されるEccブ ロック数N_eccに相当するサイズであるとしてもよい。 $N_{ecc} = dN_{ecc} + Vo * (Tj + Ts) / ((16*8*2048) *$ (1 - Vo/Vr))

式中、dN_eccは前記連続空き領域において欠陥セクタを 有するECCブロック数、Tsは光ピックアップがdN_ecc個 のECCブロックをスキップするのに要する時間を示す。 【0179】との構成によれば、上記のように探索され た連続空き領域が欠陥セクタを含む場合に、連続サイズ を保証するだけの所定サイズを決定することができる。 ここで、前記出力転送レートVoは次式で表される。

 $Vo = (N_pack*2048*8)*(27M/(SCR_first_next - SCR_f)$ irst_current))

式中、N_packは、上記N_ecc個のEccブロック中に記録す べきビデオオブジェクトに含まれる全パック数、SCR_fi rst_nextは再生装置においてビデオオブジェクトの先頭 パックをトラックバッファから出力すべき時刻(1/(27 M) 秒単位)、SCR_first_currentは後続するビデオオブ ジェクトの先頭バックに記録され、再生装置において当 該パックをトラックバッファから出力すべき時刻(1/(2 20 7M) 秒単位) である。

【0180】この構成によれば、可変ビットレートであ るビデオオブジェクトに対して、実質的な出力転送レー トに基づいて、前記所定サイズを得ることができるの で、例えば、空き領域が少ない光ディスクに対しても効 率よく利用することができる。ここで、前記制御手段 は、さらに、書き込み手段によりビデオオブジェクトが 連続的に記録された領域を示す管理情報を作成し、作成 した管理情報を光ディスクに書き込むように書き込み手 段を制御し、前記空き領域の探索において、前記管理情 報が光ディスクに記録されている場合は、前記セクタ情 報とともに管理情報を参照するようにしてもよい。

【0181】この構成によれば、管理情報を光ディスク 上に記録するので、空き領域の探索をより高速に簡単に 処理することができる。また、本発明のファイル管理プ ログラムを記憶したコンピュータ読み取り可能な記憶媒 体は、光ディスクからデータを読み出す読み出し部と、 光ディスクにデータを書き込む書き込み手段とを有する コンピュータに用いられ、光ディスクにビデオオブジェ クトを記録するためのファイル管理プログラムを記憶し たコンピュータ読み取り可能な記憶媒体であって、前記 光ディスクは、光ディスクの各セクタのデータ割当て状 況を示すセクタ情報が記録されており、隣接する複数ト ラックからなる複数のゾーンに分割され、前記ファイル 管理プログラムは、各セクタのデータ割当て状況を示す セクタ情報を光ディスクから読み出す読み出しステップ と、セクタ情報を参照して、再生装置に対して連続再生 を保証する所定サイズ以上かつゾーン境界を跨がない連 続空き領域を探索する探索ステップと、ビデオオブジェ クトを、探索した連続空き領域に順次書き込む書き込み 50 ステップとをコンピュータに実行させる。

【0182】との記憶媒体によれば、上記コンピュータ において、ファイル管理プログラムを動作させることに より、ビデオオブジェクトを上記の所定サイズ以上の連 続した領域に記録することができる。これにより、ビデ オオブジェクトの連続再生を保証することができる。ま た、上記目的を達成する光ディスクは、複数のセクタに 分割されたデータ記録領域を有し、コンピュータ読取可 能かつ光ディスクであって、前記データ記録領域は、隣 接する複数トラックからなる複数のゾーンに分割され、 各セクタのデータ割当状況を示すセクタ割当情報と、ビ デオオブジェクトが記録され、かつゾーン境界を含まな い所定サイズ以上の連続する領域を示す管理情報とを記 録している。

【0183】 ことで、前記データ記録領域には連続する 複数セクタからなるブロック領域が複数設けられ、各セ クタのデータ割当状況を示すセクタ割当情報を記録する 領域と、各ブロック領域のデータ割当状況を示すブロッ ク割当情報を記録する管理領域とを設ける構成としても よい。このように構成された記録可能な光ディスクによ れば、データを記録する際にセクタ単位に領域を割り当 てることも、ブロック領域単位に領域を割り当てること もできる。ブロック領域は複数の連続セクタからなるの で、1つのファイルが複数のエクステントに分散記録さ れた場合でも、1つのエクステントは最小でもブロック 領域のサイズよりも大きいサイズとすることができる。 したがって、本光ディスクに映像データを記録した場合 に、再生装置におけるシーク動作に起因する再生途切れ を防止することにより連続再生を保証することが可能に なる。しかも、データの種類に応じてセクタ単位の管理 とブロック領域単位の管理とが併用されるので、光ディ スクの記録領域を有効に利用することができる。

【0184】ととで、上記ブロック割当情報において映 像データを主とするデータが割当て済みのブロック領域 に対して、セクタ割当情報において当該ブロック領域内 の全セクタが割当て済であると記録されているようにし てもよい。このように構成された記録可能な光ディスク によれば、セクタ単位のファイル管理を行う従来のファ イルシステムによって、データが記録される場合でも、

映像データ用に割当て済みのブロック領域が書き換えら れることがなく、連続再生に適している。

【0185】ここで前記ブロック領域は、ブロック領域 のサイズをし(単位はビット)、再生装置におけるシー ク時間をT(秒)、光ディスクから読み出されたデータ を一時的に保持するバッファへの入力ビットレートをV in(Mbps)、バッファからの出力ビットレートをVout (Mbps) とするとき、

L>T*Vin*Vout/(Vin-Vout)を満たすサイズに定められるようにしてもよい。

【0186】とのように構成された光ディスクによれ

ば、映像データ以外のデータが記録される場合には、映 像データ以外のデータが割当て済みのブロック領域にお ける未割当てのセクタを利用して、映像データ以外のデ ータを新たに記録することができる。その結果、映像デ ータとそれ以外のデータとが混在する場合に映像データ の連続再生を保証し、かつ映像データとそれ以外のデー タとの両方を効率よく格納することができる。

【0187】とこで前記データ領域は、隣接する複数ト ラックからなる複数のゾーン領域に分割され、ブロック 領域のそれぞれは、いずれか1つのゾーン領域内に含ま 10 れるようにしてもよい。このように構成された記録可能 な光ディスクによれば、いわゆるZーCLVにより、光 ディスク外周側の記録密度を犠牲にすることなく良好な 記録効率を実現しつつ、ブロック領域がゾーン境界をま たがないので連続再生の保証も実現できる。

【0188】ととで、前記各ゾーン領域において、ゾー ン境界に隣接しないブロック領域はいずれも同じサイズ を有し、ゾーン境界に隣接する1つのブロック領域は当 該サイズ以上のサイズを有するようにしてもよい。との ように構成された記録可能な光ディスクによれば、各ゾ ーン領域内で1つのブロック領域を共通のサイズ以上の サイズにすることにより、データ記録領域を有効に利用 することができる。

【0189】また、前記隣接するブロック領域は、ゾー ン内の最大セクタアドレスのセクタを含むブロック領域 であり、前記管理領域は、さらに、ゾーン内の最大セク タアドレスのセクタを含むブロック領域のサイズを、ゾ ーン毎に記録した最大ブロック長テーブルを有するよう にしてもよい。このように構成された記録可能な光ディ スクによれば、ゾーン境界に存在する可変長のブロック 30 領域を容易に管理することができる。

【0190】とこで、前記データ記録領域は、一定数の 連続セクタ毎に誤り訂正符号が付与され、前記ブロック 領域は、前記一定数の連続セクタの整数倍の連続セクタ からなるようにしてもよい。このように構成された記録 可能な光ディスクによれば、ブロック領域は一定数の連 続セクタの整数倍であるから、記録再生装置においてオ ーバヘッドを生じさせることなく連続的な記録再生が可 能になる。

【0191】また、本発明の光ディスク記録装置は、複 40 数のセクタに分割されたデータ記録領域と、各セクタの データ割当状況を示すセクタ情報と、連続する複数セク タからなる複数のブロック領域について各ブロック領域 のデータ割当状況を示すブロック情報とを記録する管理 領域とを有する光ディスクにデータを記録する光ディス ク記録装置であって、光ディスクからブロック情報及び セクタ情報を読み出す手段と、記録又は削除すべきデー タが第1タイプのデータであるか第2タイプのデータで あるかを判別する判別手段と、第1タイプと判別された 場合には、ブロック情報に基づいて当該データを記録す 50 る。ととで、前記ブロック情報は、ブロック毎に、未割

べき未割当てのブロック又は当該データが記録されてい るブロックを指定する第1指定手段と、第2タイプと判 別された場合には、セクタ情報に基づいて当該データを 記録すべき未割当てのセクタ又は当該データが記録され ているセクタを指定する第2指定手段と、第1又は第2 指定手段により指定されたブロック又はセクタに第1又 は第2タイプのデータを記録又は削除するデータ更新手 段と、第1指定手段又は第2指定手段による指定結果に 従って光ディスクのセクタ情報とブロック情報との少な くとも一方を更新する割当更新手段とを備える。

【0192】この構成によれば、データを記録する際に セクタ単位に領域を割り当てることも、ブロック領域単 位に領域を割り当てることもできる。ブロック領域は複 数の連続セクタからなるので、1つのファイルが複数の エクステントに分散記録された場合でも、1つのエクス テントは最小でもブロック領域のサイズよりも大きいサ イズとすることができる。したがって、本光ディスクに 映像データを記録した場合に、再生装置におけるシーク 動作に起因する再生途切れを防止し、さらに連続再生を 保証することが可能になる。しかも、データの種類に応 じてセクタ単位の管理とブロック領域単位の管理とが併 用されるので、光ディスクの記録領域を有効に利用する ことができる。

【0193】ここで、前記割当更新手段は、第1タイプ のデータ記録用に未割当てのブロックがブロック指定手 段により指定された場合、当該ブロックが割当て済みを 示すようにブロック情報を更新するブロック情報更新手 段と、ブロック情報更新手段により、未割当てのブロッ クが割当て済みを示すようにブロック情報が更新された とき、当該ブロックに含まれる全てのセクタが割当て済 みを示すようにセクタ情報を更新するセクタ情報更新手 段とを備える構成としてもよい。

【0194】との構成によれば、セクタ単位のファイル 管理を行う従来のファイルシステムによって、データが 記録される場合でも、映像データ用に割当て済みのブロ ック領域が書き換えられることがなく、連続再生に適し ている。ここで、前記ブロック情報更新手段は、さら に、削除すべき第1タイプのデータが割り当てられてい るブロックがブロック指定手段により指定された場合、 当該ブロックが未割当を示すようにブロック情報を更新 し、前記セクタ情報更新手段は、ブロック情報更新手段 により、割当て済のブロックが未割当てを示すようにブ ロック情報が更新されたとき、当該ブロックに含まれる 全てのセクタが未割当てを示すようにセクタ情報を更新 するようにしてもよい。

【0195】この構成によれば、第1タイプのデータが 削除された場合に、ブロック領域内の全セクタを開放す るので、第1タイプのデータと第2タイプのデータとを 混在させてデータ記録領域を有効に利用することができ

用2000-13728

当であるか、映像データを主とする第1のタイプのデー タが割り当て済みであるか、第1データ以外のデータを 主とする第2のタイプのデータが割り当て済であるかを 示し、前記セクタ情報は、第1又は第2データが割当て 済か否かを示し、前記割当更新手段は、ブロック情報を 更新する第1更新手段とセクタ情報を更新する第2更新 手段とを備え、前記第1更新手段は、第2更新手段が未 割当てのブロックに含まれる何れかのセクタをセクタ情 報において割当済に更新したとき、当該ブロックをブロ ック情報において第2タイプのデータの割当て済みに更 10 新し、前記第2更新手段は、第1更新手段が未割当ての ブロックをブロック情報において第1タイプのデータ割 当て済みに更新したとき、当該ブロックに含まれる全セ クタをセクタ情報において割当て済みに更新するように してもよい。

【0196】この構成によれば、第1タイプのデータと 第2タイプのデータとを混在させてデータ記録領域を容 易に管理することができる。また、本発明のファイル管 理プログラムを記憶したコンピュータ読み取り可能な記 憶媒体は、複数のセクタに分割されたデータ記録領域 と、各セクタのデータ割当状況を示すセクタ情報と、連 続する複数セクタからなる複数のブロック領域について 各ブロック領域のデータ割当状況を示すブロック情報と を記録する管理領域とを有する光ディスクにデータを記 録するためのファイル管理プログラムを記憶したコンピ ュータ読み取り可能な記憶媒体であって、前記ファイル 管理プログラムは、光ディスクからブロック情報及びセ クタ情報を読み出す処理と、記録又は削除すべきデータ が第1タイプのデータであるか第2タイプのデータであ るかを判別する判別処理と、第1タイプと判別された場 30 情報を説明するための図である。 合には、ブロック情報に基づいて当該データを記録すべ き未割当てのブロック又は当該データが記録されている ブロックを指定する第1指定処理と、第2タイプと判別 された場合には、セクタ情報に基づいて当該データを記 録すべき未割当てのセクタ又は当該データが記録されて いるセクタを指定する第2指定処理と、第1又は第2指 **定処理により指定されたブロック又はセクタに第1又は** 第2タイプのデータを記録又は削除するデータ更新処理 と、第1指定処理又は第2指定処理による指定結果に従 って光ディスクのセクタ情報とブロック情報との少なく 40 とも一方を更新する割当更新処理とをコンピュータに実 行させる。

【0197】との記憶媒体によれば、記憶装置において データを記録する際にセクタ単位に領域を割り当てると とも、ブロック領域単位に領域を割り当てることもでき る。ブロック領域は複数の連続セクタからなるので、1 つのファイルが複数のエクステントに分散記録された場 合でも、1つのエクステントは最小でもブロック領域の サイズよりも大きいサイズとすることができる。したが って、本光ディスクに映像データを記録した場合に、再 50 生装置におけるシーク動作に起因する再生途切れを防止 し、さらに連続再生を保証することが可能になる。しか も、データの種類に応じてセクタ単位の管理とブロック 領域単位の管理とが併用されるので、光ディスクの記録 領域を有効に利用することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施形態における記録可能な光ディス クであるDVD-RAMディスクの外観及び記録領域を表した 図である。

【図2】セクタレベルに拡大して切り出したDVD-R AMの断面及び表面を示す図である。

【図3】(a) DVD-RAMにおけるゾーン領域0~ 23その他を示す図である。

(b) ゾーン領域0~23その他を横方向に配置した説 明図である。

(c) ボリューム空間における論理セクタ番号(LS N) を示す図である。

(d) ボリューム空間における論理ブロック番号(LB N) を示す図である。

【図4】ゾーン領域内におけるAVブロックとセクタと 20 の階層関係を示す図である。

【図5】最終ブロック長テーブルを示す図である。

【図6】ボリューム空間に記録されるファイルシステム 用の管理情報のうちセクタ管理テーブルとAVブロック 管理テーブルとを示す図である。

【図7】上記AVブロック管理テーブルとスペースビッ トマップとの関係を示す図である。

【図8】ファイルシステム用管理情報のうち、図6中の セクタ管理テーブル、AVブロック管理テーブル以外の

【図9】図7に示した管理情報に対応する階層的なディ レクトリ構造を示す図である。

【図10】図6の矢線が示すリンク関係をディレクトリ 構造に沿って示した図である。

【図11】(a)ファイルエントリのさらに詳細なデー タ構成を示す図である。

(b) アロケーション記述子のデータ構造を示す図であ

(c) エクステント長を示すデータの上位2 ビットによ る記録状況を示す図である。

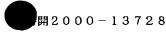
【図12】(a)ディレクトリ用ファイル識別記述子の 詳細なデータ構成を示す図である。

(b) ファイル用ファイル識別記述子の詳細なデータ構 成を示す図である。

【図13】再生装置においてDVD-RAMから読み出 されたAVデータがバッファリングされる様子をモデル 化した図である。

【図14】本実施形態における光ディスク記録再生装置 を用いたシステムの構成例を示す図である。

【図15】DVDレコーダ10のハードウェア構成を示



すブロック図である。

【図16】MPEGエンコーダ2の構成を示すブロック 図である。

【図17】MPEGデコーダ4の構成を示すプロック図 である。

【図18】DVDレコーダ10の構成を機能別に示した 機能ブロック図である。

【図19】AVデータ書き込み時のAVブロック管理テ ーブル及びスペースビットマップ変化の様子を示す図で

【図20】AVデータ削除時のAVブロック管理テーブ ル及びスペースビットマップ変化の様子を示す図であ

【図21】ファイルシステム部102によりファイル管 理に関するコマンドを示す一覧を示す図である。

【図22】リモコン6のボタン配列の例を示す図であ る。

【図23】ガイダンス画像を示す図である。

【図24】高画質、標準、時間優先それぞれのビットレ ート及び解像度を示す図である。

【図25】DVDレコーダ10におけるマニュアル録画 におけるAVファイルシステム部103の処理内容を示 すフローチャートである。

【図26】DVDレコーダ10における予約録画におけ るAVファイルシステム部103の処理内容を示すフロ ーチャートである。

【図27】共通ファイルシステム部104によるAVフ ァイルについての削除処理を示すフローチャートであ る。

【図28】(a)削除前後のAVファイルの説明図であ 30

(b) AVブロック管理テーブル及びスペースビットマ ップの変化を示す図である。

【図29】共通ファイルシステム部104による非AV ファイルの記録処理を示すフローチャートである。

【図30】共通ファイルシステム部104による非AV ファイルについての削除処理を示すフローチャートであ

【図31】(a)削除前後の非AVファイルの説明図で

(b) A V ブロック管理テーブル及びスペースビットマ ップの変化を示す図である。

【図32】AVブロック管理テーブルの第2の構成例を 示す図である。

【図33】AVブロック管理テーブルの第3の構成例を 示す図である。

【図34】AVブロック管理テーブルの第4の構成例を

【図35】AVブロック管理テーブルの第5の構成例を 示す図である。

【図36】(a)1つのAVファイルに対応する割り当 て情報の具体例と、それに対応するスペースビットマッ プとを示す図である。

(b) 同図(a) のように擬似連続記録が割り当てられ た場合のスペースビットマップの様子を示す図である。

【図37】第2実施形態におけるDVDレコーダの構成 を機能別に示した機能ブロック図である。

【図38】AVデータ録画部における録画処理を示すフ ローチャートである。

【図39】再生装置モデルを示す図である。 10

> 【図40】第3実施形態におけるDVDレコーダにおけ る録画処理を示すフローチャートである。

【図41】フリースペースリストを示す図である。

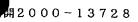
【図42】図40におけるステップ400の擬似連続記 録領域の確保処理の具体例を示すフローチャートであ

【符号の説明】

- 1 制御部
- la CPU
- 1b プロセッサバス 20
 - 1 c バスインタフェース
 - 1 d 主記憶
 - MPEGエンコーダ
 - 2a ビデオエンコーダ
 - 2b ビデオバッファ
 - 2c オーディオエンコーダ
 - 2d オーディオバッファ
 - 2e システムエンコーダ
 - 2 f 部
- 2g エンコーダ制御部
 - ディスクアクセス部
 - 3a トラックバッファ
 - MPEGデコーダ 4
 - 4a デマルチプレクサ
 - 4b ビデオバッファ 4 c ビデオデコーダ
 - 4 d オーディオバッファ
 - 4 e オーディオデコーダ
 - 4 f 部
- 4g 加算器

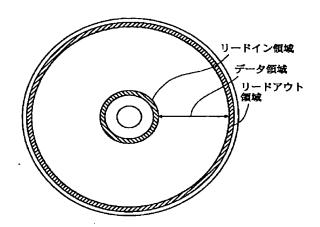
4h~4j セレクタ

- ビデオ信号処理部 5
- 6 リモコン
- 7 バス
- 8 リモコン信号受信部
- g レシーバ
- DVDレコーダ 10
- 1 2 ディスプレイ
- ディスク記録部 100
- 50 101 部

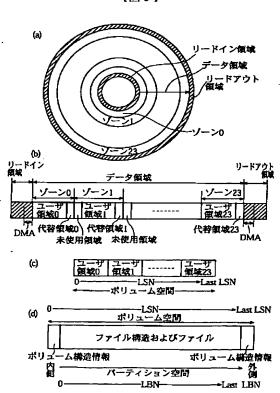


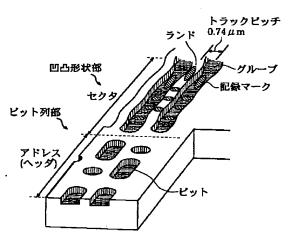
	55			56
102	ファイルシステム部	*	130	AVデータ再生部
103	AVファイルシステム部		202	ファイルシステム部
104	共通ファイルシステム部		203	AVファイルシステム部
105	録画編集再生制御部		204	'共通ファイルシステム部
106	ユーザIF部		205	録画編集再生制御部
110	AVデータ録画部		210	AVデータ録画部
112	AVファイル管理情報生成部		220	AVデータ編集部
120	AVデータ編集部	*	230	AVデータ再生部

【図1】 【図2】



【図3】



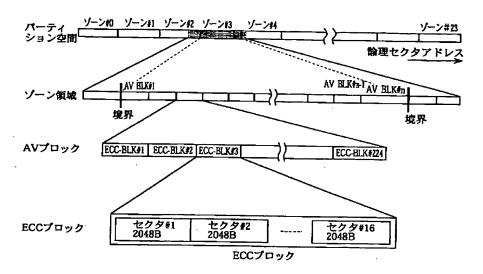


【図5】

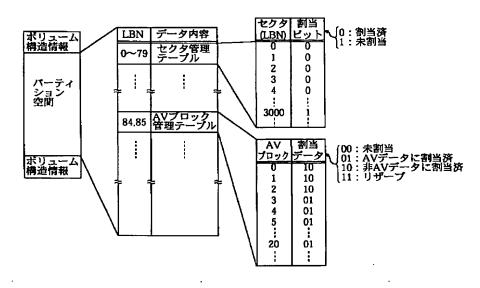
最終プロック長テーブル

į.	最終プロック	長テープル
ゾーン番号	ECC-B数	最終LBN
1	272	
2	304	
3	315	
4	293	
i	FL(i)	
L		

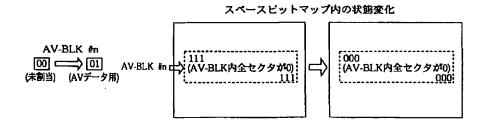
[図4]

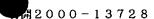


【図6】



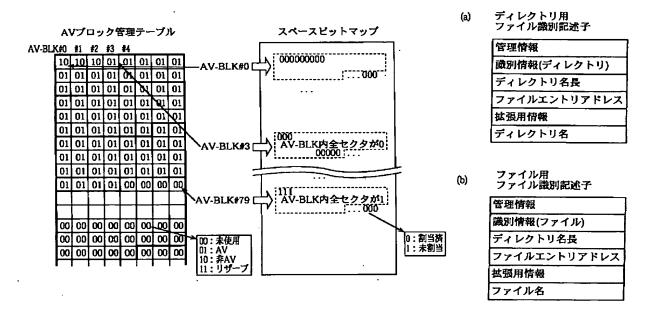
【図19】





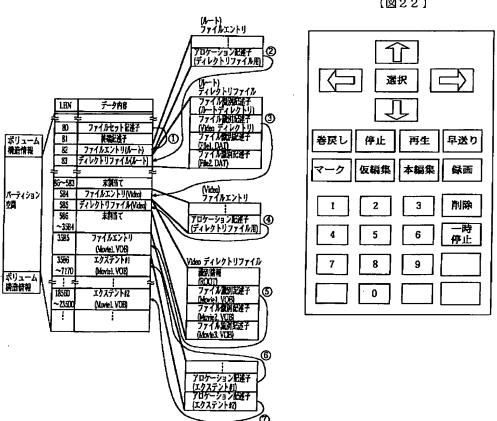


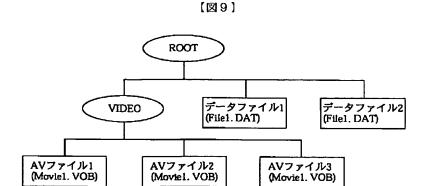
[図12]



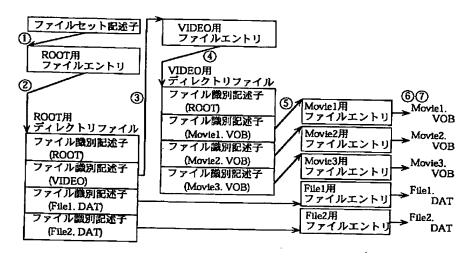
【図8】







【図10】



【図11】

(a)	ファイルエン	トリ

BP	長さ	フィールド名	内容	1
C	16	記述子タグ	tag	١
16	20	ICBタグ	ichtag	١
				1
172	4	アロケーション記述子長さ	Unit32	١.
		拡張属性	パイト	V
a	L-AD	アロケーション記述子	パイト	١

	RBP	長さ	内容
I	0	- 1	アロケーション記述子:エクステントA
1	16	8	アロケーション記述子:エクステントB
	24	8	アロケーション記述子:エクステントC
İ	32	8	アロケーアヨン記述子: エクステントD

ファイルエントリのアロケーション記述子フィールド

アロケーション記述子長さ=L-AD、拡張属性の長さ=L-EA、a=L-EA+176

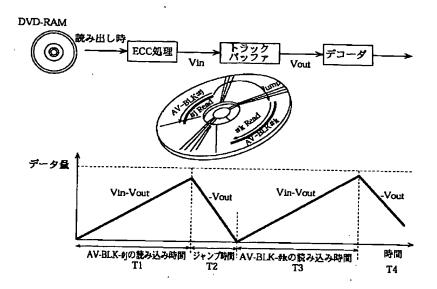
(b) アロケーション記述子

RBP	長さ	フィールド名	内容
0	4	エクステント長	Unit32
4	4	エクステント位置	Unit32

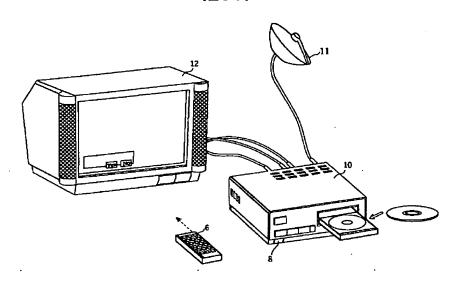
アロケーション記述子のエクステント長の (c) 上位2ビットの解釈(非AVファイルの場合)

値	解釈
0	割付け済みかつ記録済みエクステント
1	割付け済みかつ未配録エクステント
2	予備
3	アロケーション記述子の続きのエクステント

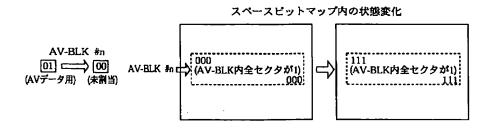
【図13】



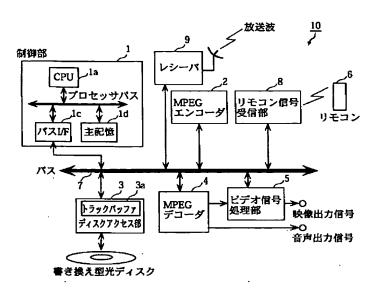
【図14】



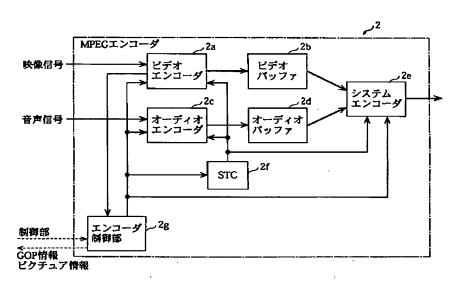
[図20]



【図15】



【図16】

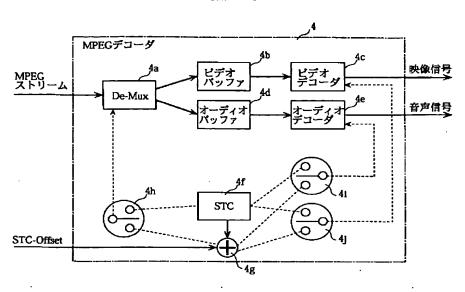


【図24】

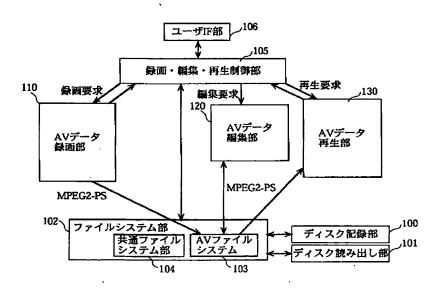
録画条件 AVデータ入力部における設定

高画質	ピットレート=6Mbps・解像度=720×480
標準	ピットレート=3Mbps・解像度=360×480
時間優先	ピットレート=1.5Mbps・解像度=360×240

【図17】



【図18】





[図41]

共通ファイルシステム部のコマンド

	CREATE	ファイルの作成
	DELETE	ファイルの削除
	OPEN	 ファイルのオープン
	CLOSE	 ファイルのクローズ
	WRITE	非AVファイルの書き込み
	READ	ファイルの読み出し(AV、非AV共通)
1	SEEK	▎ データストリーム中の移動
	RENAME	ファイル名の変更
	MKDIR	ディレクトリの作成
	RMDIR	ディレクトリの削除
	STATFS	ファイルシステムの状態取得
	GET-ATTR	ファイルの属性取得
	SET-ATTR	ファイルの属性の設定

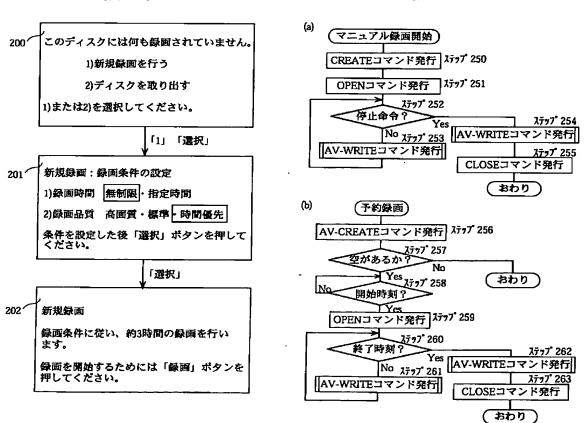
先頭 セクタ	末尾 セクタ	属性	
4900	6847	Free	c1
34848	39000	Free	c2
44000	48000	Free	c3

AVファイルシステム部のコマンド

AV-WRITE	AVファイルの書き込み
MERGE	AVファイル1+パッファ+AVファイル2の結合
SPLIT	AVファイルの分割
SHORTEN	AVファイルの端部の削除
REPLACE	ファイルの部分置き換え
SEARCH-DISCON	

【図23】

【図25】



<u>ステップ</u> 423

ステップ 424

撥似連続記録の最小サイズ

フリースペースの記録順序

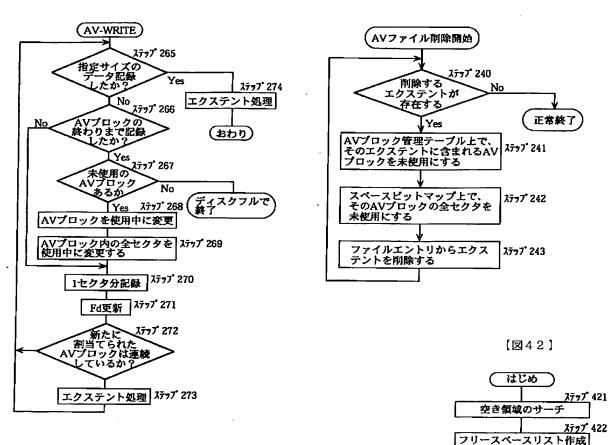
おわり

を決定

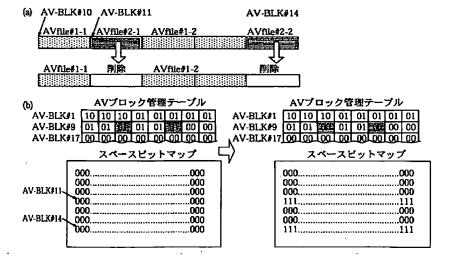
決定

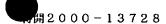


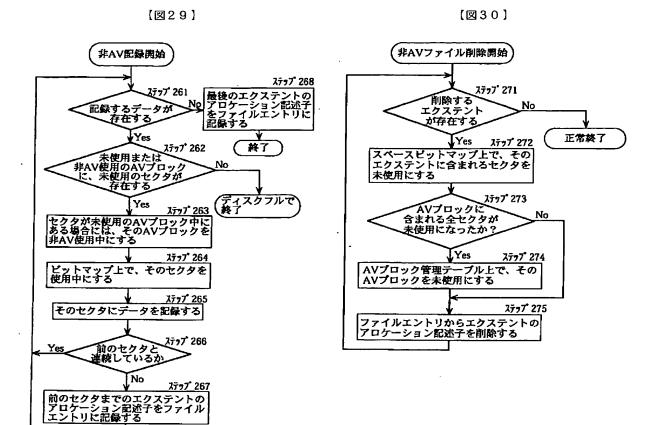




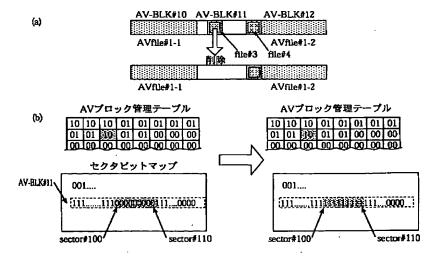
【図28】





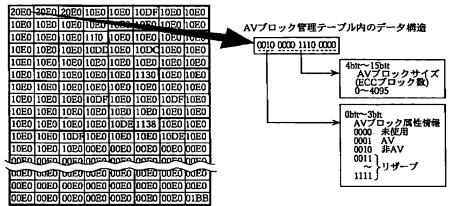


[図31]

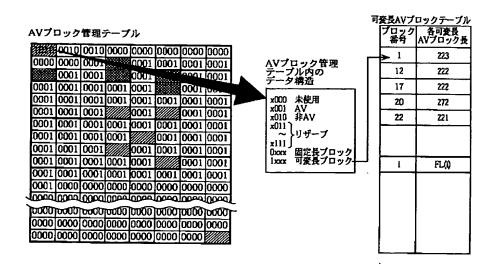


【図32】

AVブロック管理テーブル

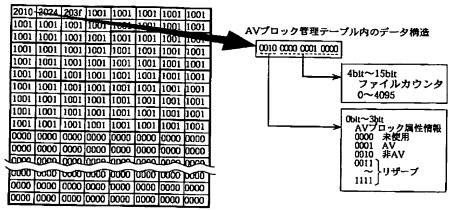


【図33】



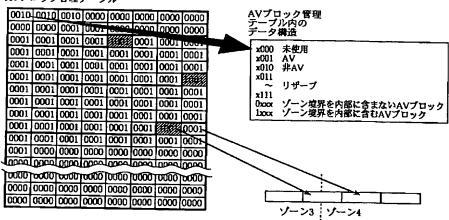
【図34】

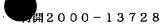
AVブロック管理テーブル



【図35】

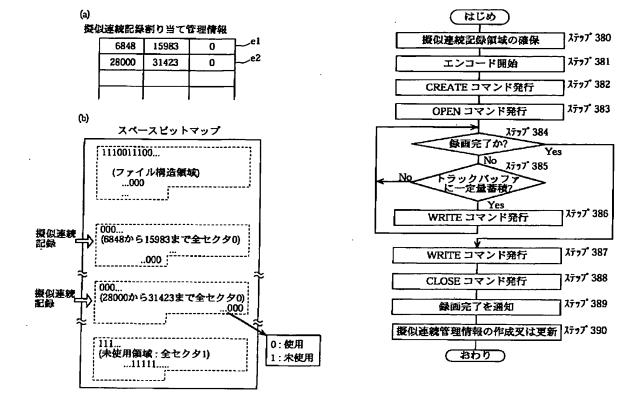
AVブロック管理テーブル



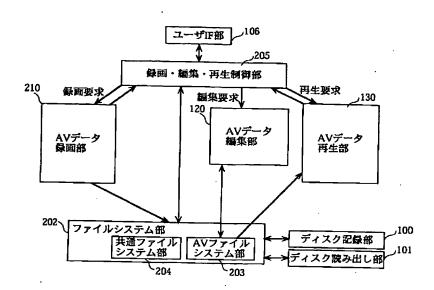




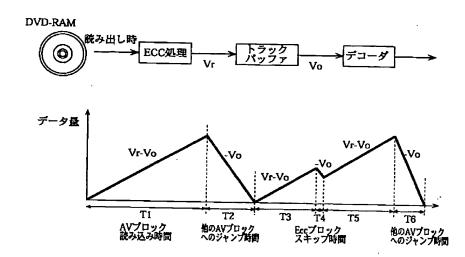




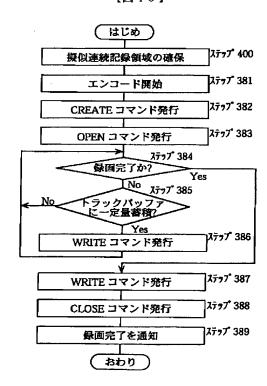
【図37】



[図39]



[図40]



フロントページの続き

(72)発明者 玉越 靖司

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 産業株式会社内 (72)発明者 加藤 浩

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 産業株式会社内 (72)発明者 岡田 智之

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

(72)発明者 村瀬 薫

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

Fターム(参考) 5C052 AA03 AB04 AB05 BB03 BB04

CC11 CC12 DD04

5C053 FA23 FA25 GA16 GB05 GB06

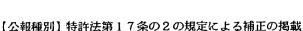
GB14 GB37 JA07 KA03 KA05

KA08 KA24

5D044 AB05 AB07 BC06 CC04 DE03

DE11 DE22 DE37 DE48 DE76

DE96 GK12



【発行日】平成13年6月8日(2001.6.8)

【公開番号】特開2000-13728 (P2000-13728A)

【公開日】平成12年1月14日(2000.1.14)

【年通号数】公開特許公報12-138

【部門区分】第7部門第3区分

【出願番号】特願平10-263716

【国際特許分類第7版】

HO4N 5/85

G11B 20/10 301

H04N 5/92

[FI]

HO4N 5/85

В

G11B 20/10 301 Z

HO4N 5/92

Н

【手続補正書】

【提出日】平成12年1月17日(2000.1.1 7)

【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】発明の名称

【補正方法】変更

【補正内容】

【発明の名称】 光ディスク記録装置、<u>記録方法及</u>

びプログラム記録媒体

【手続補正2】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

【補正内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】 光ディスクにビデオオブジェクトを記録 する記録装置であって、

前記光ディスクの記録領域は、2048バイトのセクタが16個連続した領域をブロックとする複数のブロック に分割され、

<u>前記光ディスクには、各セクタのデータ割当て状況を示</u> すセクタ情報が記録され、

前記記録装置は、

前記光ディスクからセクタ情報を読み出す読み出し手段 と、 置に対して連続再生を保証することが可能な所定サイズ 以上の連続空き領域を探索する探索手段と、 探索された連続空き領域に、2048バイトのバックの

* 読み出されたセクタ情報を参照することにより、再生装

探索された連続空き領域に、2048バイトのバックの 集まりからなるビデオオブジェクトを書き込む書き込み 手段とを備え、

前記所定サイズは、Voを再生装置におけるトラックバッファの出力転送レート、Tjを再生装置における光ピックアップの最大ジャンプ時間、Vrを前記トラックバッファの入力転送レートとしたときに、次式で表される個数Nの前記ブロックに相当するサイズである

ことを特徴とする記録装置。_

N = Vo * Tj / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr))

【請求項2】 前記出力転送レートVoは、N#packを前記 N個のブロックに記録すべきビデオオブジェクトに含まれる全パック数、SCR#first#currentを探索された連続空き領域に書き込まれたビデオオブジェクトの先頭パックを再生装置においてトラックパッファから出力すべき時刻(1/(27M) 秒単位)、SCR#first#nextを後続する連続空き領域に書き込まれたビデオオブジェクトの先頭パックを再生装置においてトラックパッファから出力すべき時刻(1/(27M) 秒単位)、としたときに、次式で表される

ことを特徴とする請求項1記載の記録装置。

Vo = (N#pack*2048*8)*(27M/(SCR#first#next - SCR#first#current))

【請求項3】 前記記録装置はさらに、

前記書き込み手段によりビデオオブジェクトが書き込まれた領域を示す管理情報を作成し、前記光ディスクに書き込む手段を備える

ととを特徴とする請求項2記載の記録装置。

<u>【請求項4】 光ディスクにビデオオブジェクトを記録</u> する記録方法であって、

前記光ディスクの記録領域は、2048バイトのセクタが16個連続した領域をブロックとする複数のブロック に分割され、 <u>前記光ディスクには、各セクタのデータ割当て状況を示</u> すセクタ情報が記録され、

前記記録方法は、

<u>前記光ディスクからセクタ情報を読み出す読み出しステ</u>ップと、

読み出されたセクタ情報を参照することにより、再生装置に対して連続再生を保証することが可能な所定サイズ以上の連続空き領域を探索する探索ステップと、

探索された連続空き領域に、2048バイトのバックの 集まりからなるビデオオブジェクトを書き込む書き込み ステップとを含み、

前記所定サイズは、Voを再生装置におけるトラックバッファの出力転送レート、Tjを再生装置における光ピックアップの最大ジャンプ時間、Vrを前記トラックバッファの入力転送レートとしたときに、次式で表される個数N *

* の前記ブロックに相当するサイズである ことを特徴とする記録方法。

N = Vo * Tj / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr))

【請求項5】 前記出力転送レートVoは、N#packを前記 M個のブロックに記録すべきビデオオブジェクトに含まれる全バック数、SCR#first#currentを探索された連続空き領域に書き込まれたビデオオブジェクトの先頭バックを再生装置においてトラックバッファから出力すべき時刻(1/(27M) 秒単位)、SCR#first#nextを後続する連続空き領域に書き込まれたビデオオブジェクトの先頭バックを再生装置においてトラックバッファから出力すべき時刻(1/(27M) 秒単位)、としたときに、次式で表される

ことを特徴とする請求項4記載の記録方法。

Vo = (N#pack*2048*8)*(27M/(SCR#first#next - SCR#first#current))

【請求項6】 前記記録方法はさらに、

前記書き込みステップによりビデオオブジェクトが書き 込まれた領域を示す管理情報を作成し、前記光ディスク に書き込むステップを含む

ことを特徴とする請求項5記載の記録方法。

【請求項7】 光ディスクにビデオオブジェクトを記録 するためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り 可能な記録媒体であって、

前記光ディスクの記録領域は、2048バイトのセクタ が16個連続した領域をブロックとする複数のブロック に分割され、

<u>前記光ディスクには、各セクタのデータ割当て状況を示</u> すセクタ情報が記録され、

前記プログラムは、

<u>前記光ディスクからセクタ情報を読み出す読み出しステ</u>ップと、

読み出されたセクタ情報を参照することにより、再生装置に対して連続再生を保証することが可能な所定サイズ 以上の連続空き領域を探索する探索ステップと、

探索された連続空き領域に、2048バイトのパックの※

※<u>集まりからなるビデオオブジェクトを書き込む書き込み</u> ステップとをコンピュータに実行させ、

前記所定サイズは、Voを再生装置におけるトラックバッファの出力転送レート、Tjを再生装置における光ピックアップの最大ジャンプ時間、Vrを前記トラックバッファの入力転送レートとしたときに、次式で表される個数Nの前記ブロックに相当するサイズである

N = Vo * Tj / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr))

ととを特徴とする記録媒体。

【請求項8】 前記出力転送レートVoは、N#packを前記 N個のブロックに記録すべきビデオオブジェクトに含まれる全パック数、SCR#first#currentを探索された連続空き領域に書き込まれたビデオオブジェクトの先頭パックを再生装置においてトラックパッファから出力すべき時刻(1/(27M) 秒単位)、SCR#first#nextを後続する連続空き領域に書き込まれたビデオオブジェクトの先頭パックを再生装置においてトラックパッファから出力すべき時刻(1/(27M) 秒単位)、としたときに、次式で表される

ことを特徴とする請求項7記載の記録媒体。

Vo = $(N\#pack^2048*8)*(27M/(SCR\#first\#next - SCR\#first\#current))$

【請求項9】 前記プログラムはさらに、

前記書き込みステップによりビデオオブジェクトが書き 込まれた領域を示す管理情報を作成し、前記光ディスク に書き込むステップをコンピュータに実行させる ことを特徴とする請求項8記載の記録媒体。

【請求項10】 光ディスクが装着された光ディスク記録装置であって、

前記光ディスクの記録領域は、2048バイトのセクタ が16個連続した領域をブロックとする複数のブロック に分割され、

前記光ディスクには、各セクタのデータ割当て状況を示

すセクタ情報が記録され、

前記光ディスク記録装置は、

<u>前記光ディスクからセクタ情報を読み出す読み出し手段</u> と

読み出されたセクタ情報を参照することにより、再生装置に対して連続再生を保証することが可能な所定サイズ以上の連続空き領域を探索する探索手段と、

探索された連続空き領域に、2048バイトのバックの 集まりからなるビデオオブジェクトを書き込む書き込み 手段とを備え、

前記所定サイズは、Voを再生装置におけるトラックバッ

ファの出力転送レート、Tjを再生装置における光ピックアップの最大ジャンプ時間、Vrを前記トラックバッファの入力転送レートとしたときに、次式で表される個数Nの前記ブロックに相当するサイズであることを特徴とする光ディスク記録装置。

N = Vo * Tj / ((16*8*2048) * (1 - Vo/Vr))
【請求項 1 1 】 前記出力転送レートVoは、N#packを前記N個のブロックに記録すべきビデオオブジェクトに含まれる全パック数、SCR#first#currentを探索された連 *

* 続空き領域に書き込まれたビデオオブジェクトの先頭バックを再生装置においてトラックバッファから出力すべき時刻(1/(27M) 秒単位)、SCR#first#nextを後続する連続空き領域に書き込まれたビデオオブジェクトの先頭バックを再生装置においてトラックバッファから出力すべき時刻(1/(27M) 秒単位)、としたときに、次式で表される

<u>ととを特徴とする請求項10記載の光ディスク記録装</u> 置。

Vo = (N#pack*2048*8)*(27M/(SCR#first#next - SCR#first#current))

【請求項12】 前記光ディスク記録装置はさらに、 前記書き込み手段によりビデオオブジェクトが書き込まれた領域を示す管理情報を作成し、前記光ディスクに書 き込む手段を備える

<u>ことを特徴とする請求項11記載の光ディスク記録装</u>置。

【手続補正3】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0001

【補正方法】変更

【補正内容】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、光ディスク<u>にビデオオブジェクトを記録する記録装置及びその方法</u>に関す

る。

【手続補正4】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】0008

【補正方法】変更

【補正内容】

【0008】また、記録媒体に記録されるデータはAVデータだけではなく、コンピュータデータもあり、これらの両者を効率よくディスクに格納することも考慮する必要がある。本発明は、上記問題点に鑑み、AVデータの円滑な連続再生を保証し、かつAVデータ以外のデータとともに効率よく記録することができる光ディスク記録装置及び方法等を提供することを目的とする。